

МегаФон

Oracle Database

Внимание, черный ящик!



Что такое реляционная база данных?

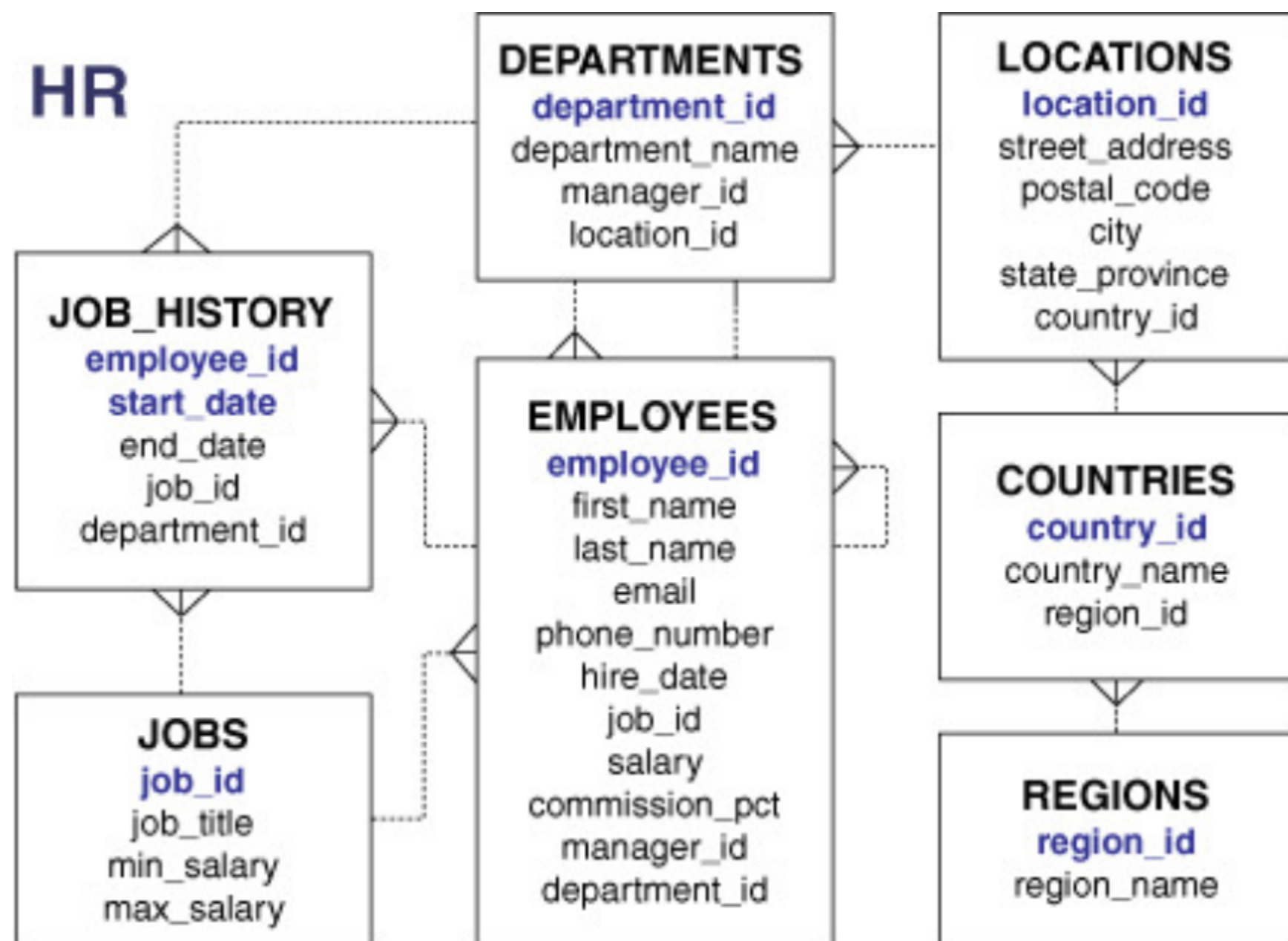
Реляционные базы данных представляют собой **базы данных**, которые используются для хранения и предоставления доступа к взаимосвязанным элементам информации. Реляционные базы данных основаны на **реляционной модели** — интуитивно понятном, наглядном **табличном способе представления данных**. Каждая **строка**, содержащая в таблице такой базы данных, представляет собой запись с уникальным идентификатором, который называют **ключом**. **Столбцы** таблицы имеют атрибуты данных, а каждая запись обычно содержит значение для каждого атрибута, что дает возможность легко устанавливать взаимосвязь между элементами данных.

Реляционная модель

Реляционная модель представляет собой совокупность данных, состоящую из набора двумерных таблиц. *

*Определение не строгое, отношения (таблицы) являются абстракциями и не могут быть ни «двумерными», ни «не двумерными».

HR



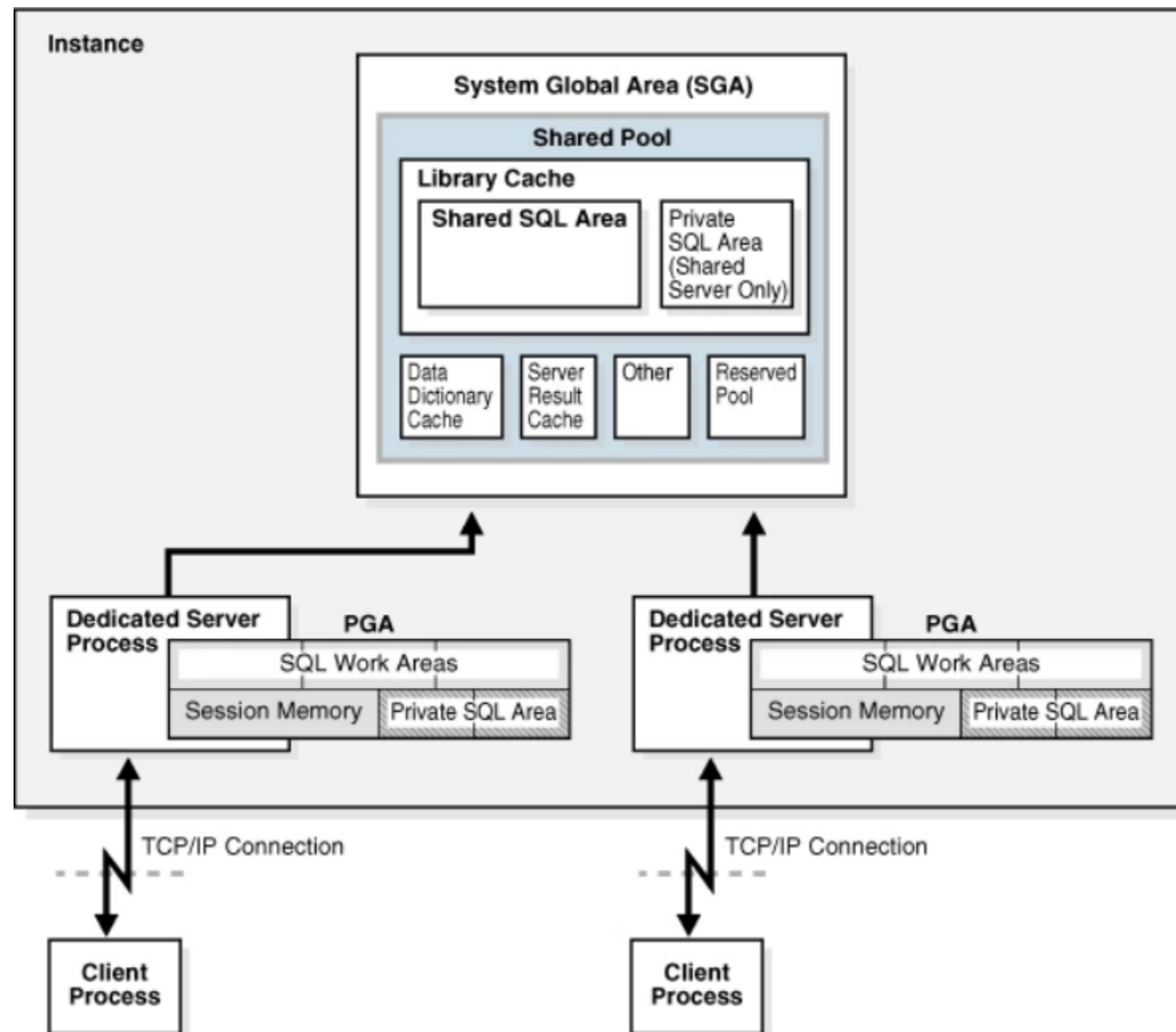
База данных

База данных — это упорядоченный набор структурированной информации или данных, которые обычно хранятся в электронном виде в компьютерной системе.

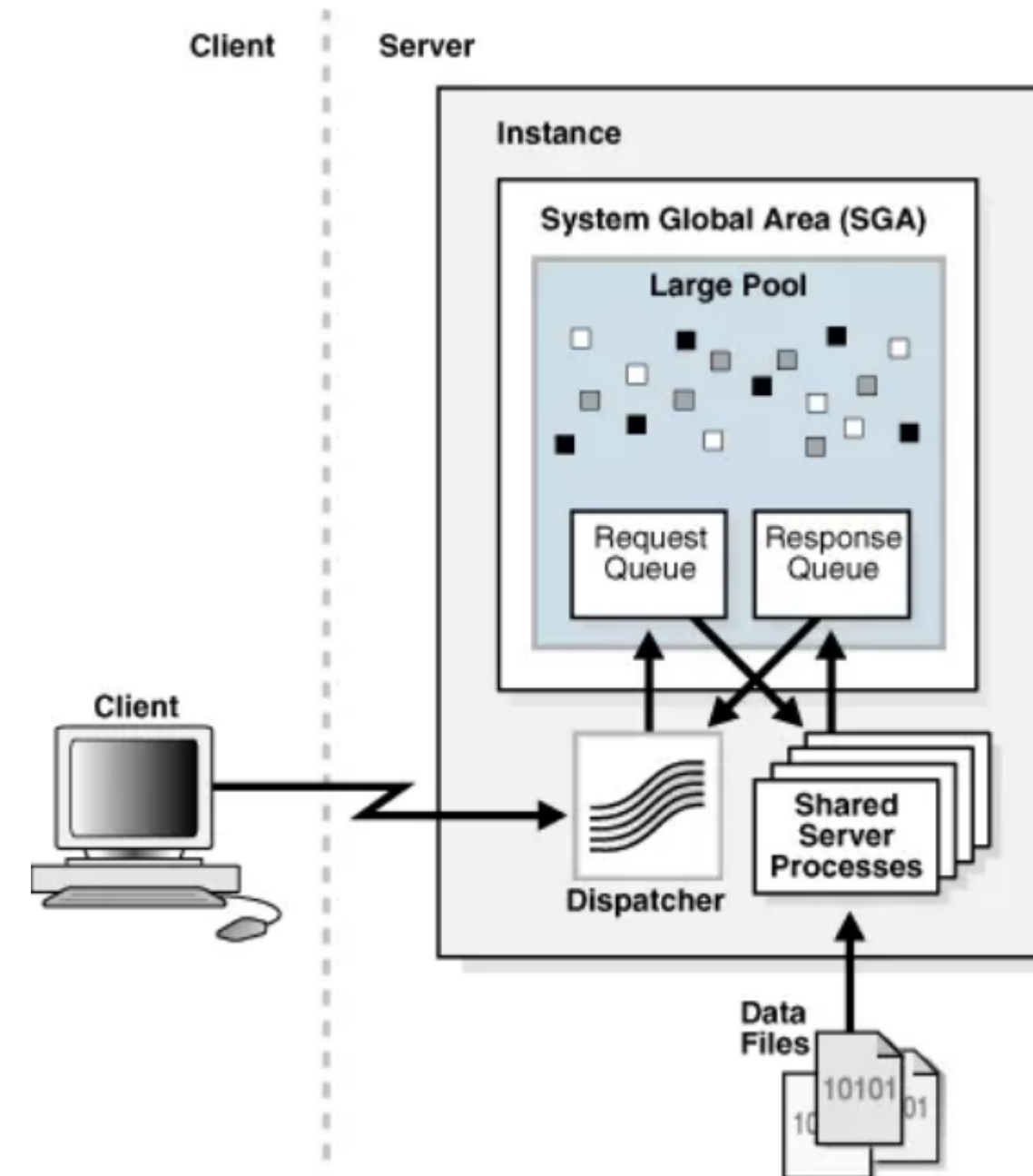
Архитектура Oracle

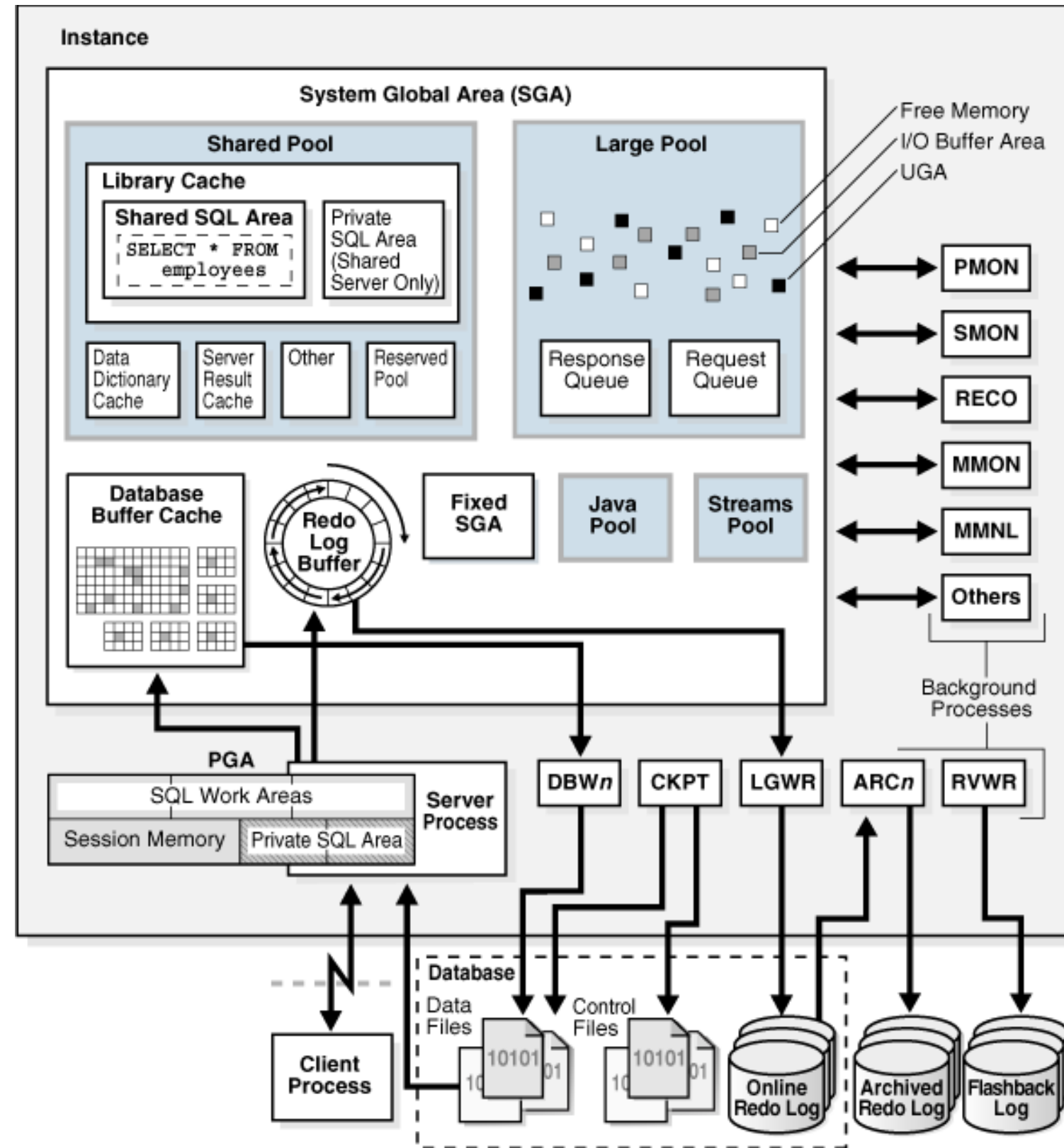
Подключение к БД

Выделенный (dedicated) сервер



Разделяемый (shared) сервер





Экземпляр и База данных

База данных — это коллекция физических файлов или дисков операционной системы.

Экземпляр — представляет собой просто набор процессов операционной системы или один процесс с множеством потоков и определенной областью памяти.

Архитектура памяти

System global area (SGA)

Program global area (PGA)

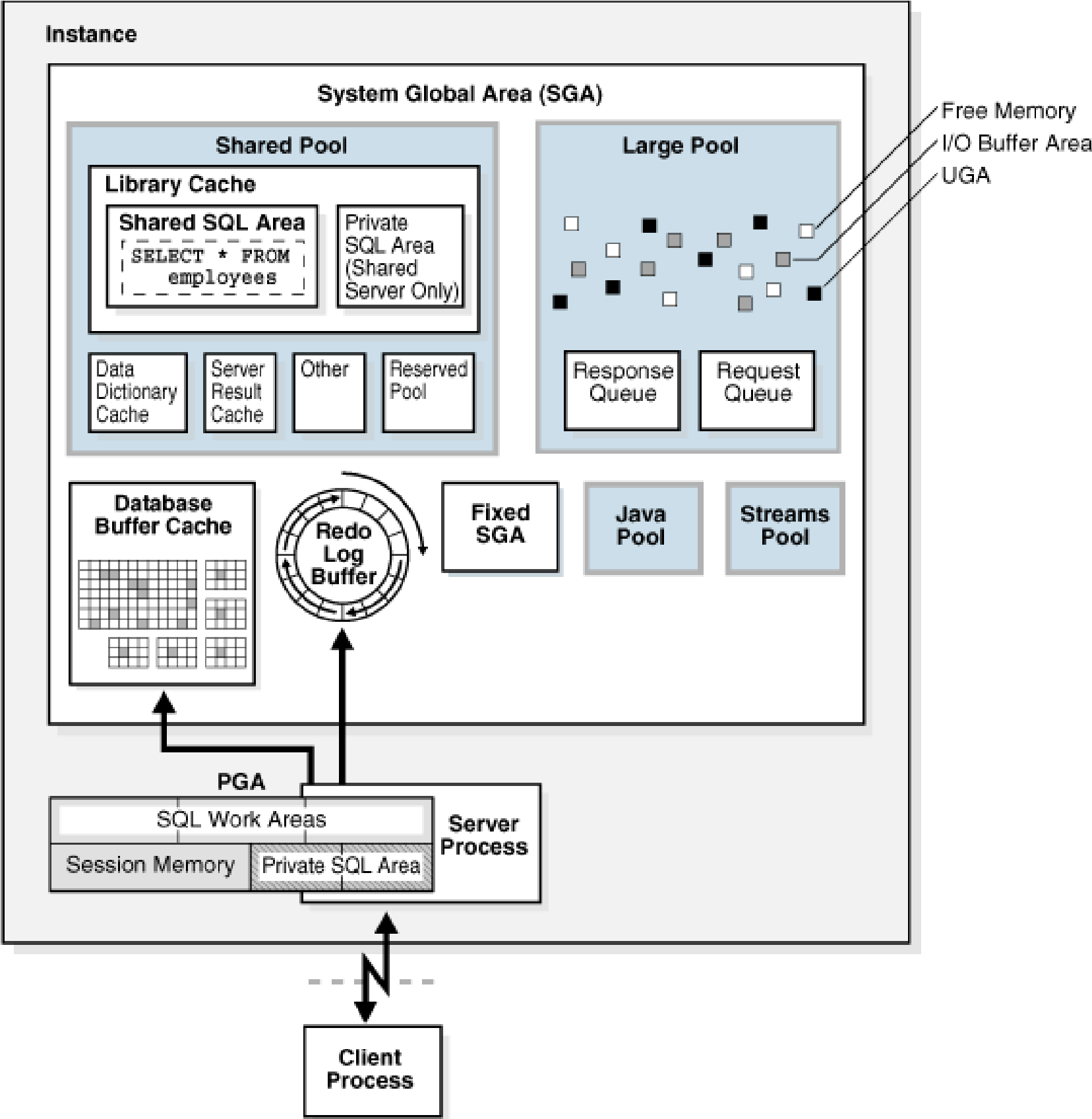
User global area (UGA)

NAME	KBYTES	WRITES	DIFF_KBYTES	WRITES
-----	-----	-----	-----	-----
physical reads direct temporary tablespace		3000		3000
physical writes direct temporary tablespace		3000		3000
session pga memory		1196		320
session pga memory max		1260		384
session uga memory		654		320
session uga memory max		718		384

NAME	KBYTES	WRITES	DIFF_KBYTES	WRITES
-----	-----	-----	-----	-----
physical reads direct temporary tablespace		0		0
physical writes direct temporary tablespace		0		0
session pga memory		1132		256
session pga memory max		11372		10496
session uga memory		654		320
session uga memory max		10631		10296

SGA

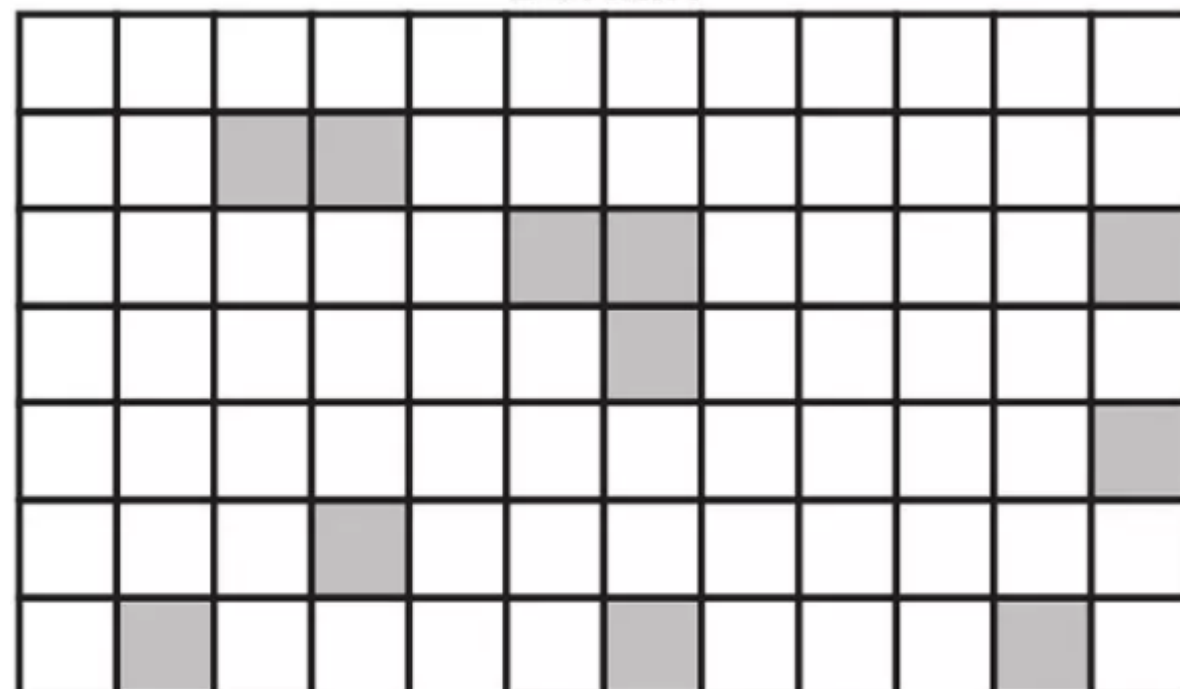
SGA — Сегмент совместно используемой памяти (формально: системная глобальная область (System Global Area), иногда ее называют разделяемой глобальной областью (Shared Global Area), но чаще просто используют аббревиатуру SGA) хранит массу разнообразной информации.



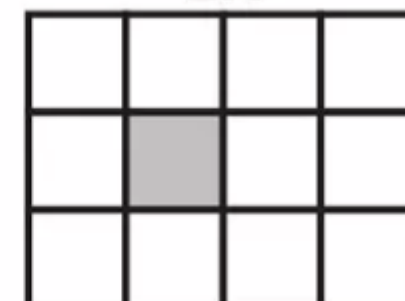
- Кэш блоков базы данных (Database Buffer Cache)
- Буфера журнала повторения (Redo log buffer)
- Пул Java (Java pool)
- Большой пул (Large pool)
- Разделяемый пул (Shared pool)
- Пул Streams (Streams pool)
- Фиксированный пул SGA (Fixed SGA)

Кэш блоков базы данных (Database Buffer Cache)

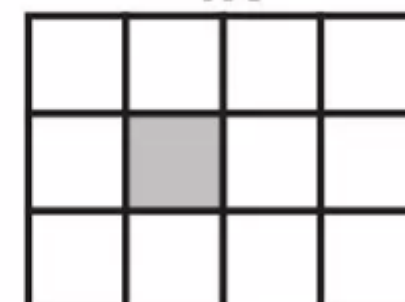
Default



2K



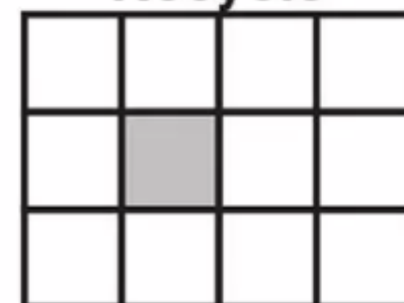
4K



Keep



Recycle



16K



Физическая структура и Логическая структура

Database Block



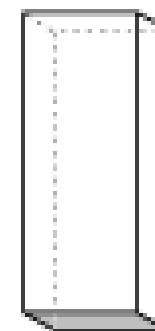
- Common and Variable Header
- Table Directory
- Row Directory
- Free Space
- Row Data

HIGH WATER MARK

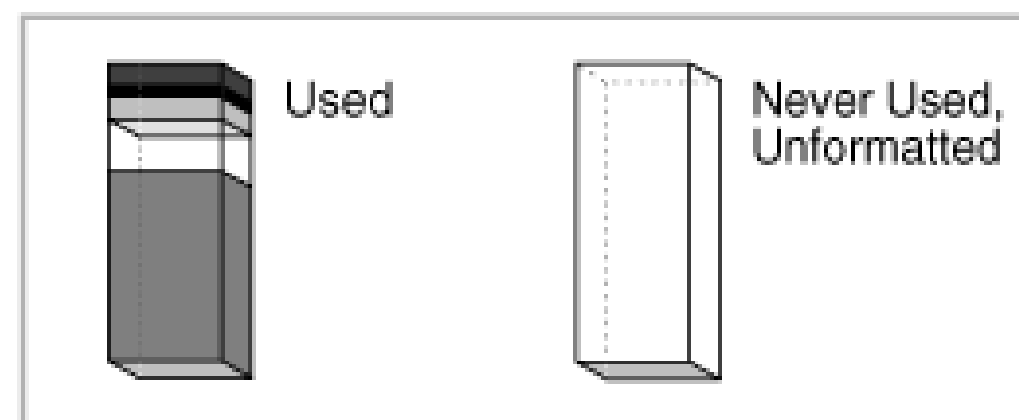
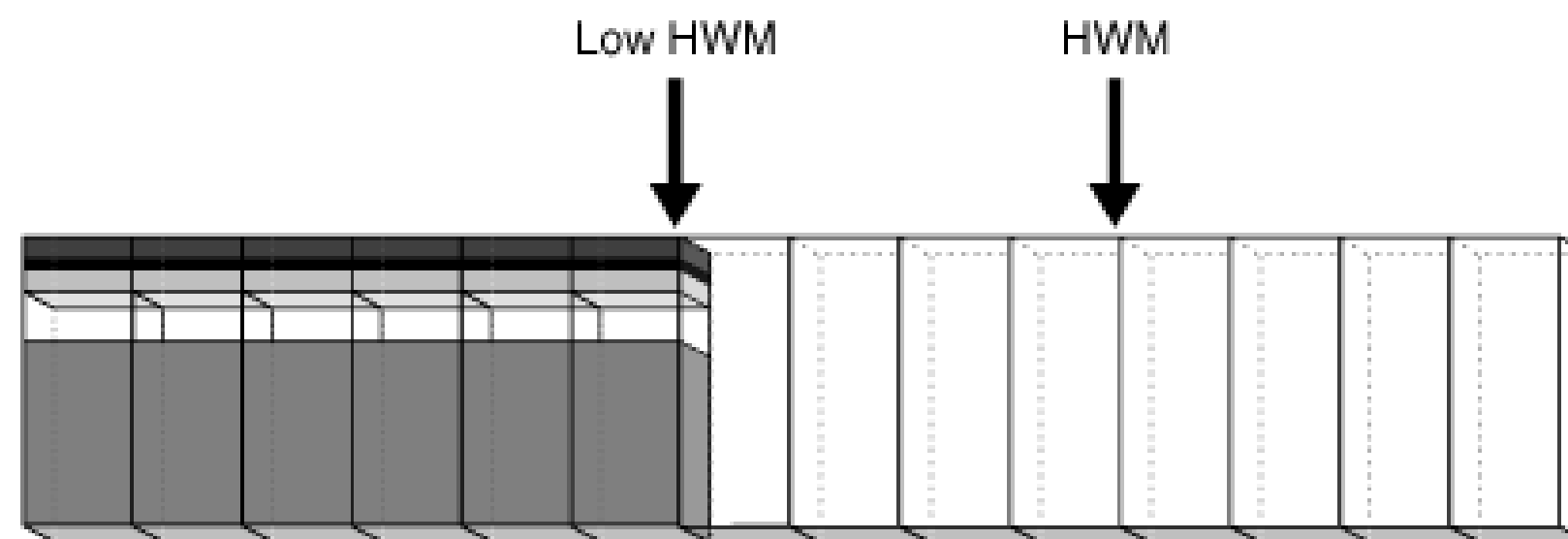
HWM at Table Creation

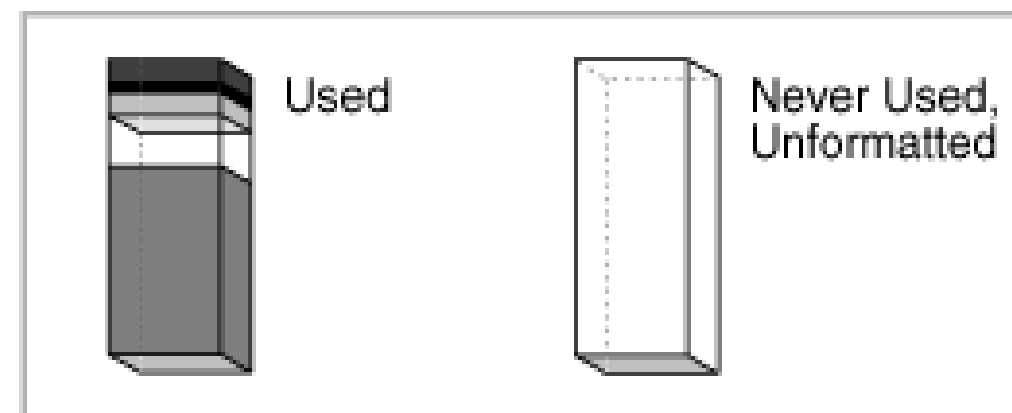
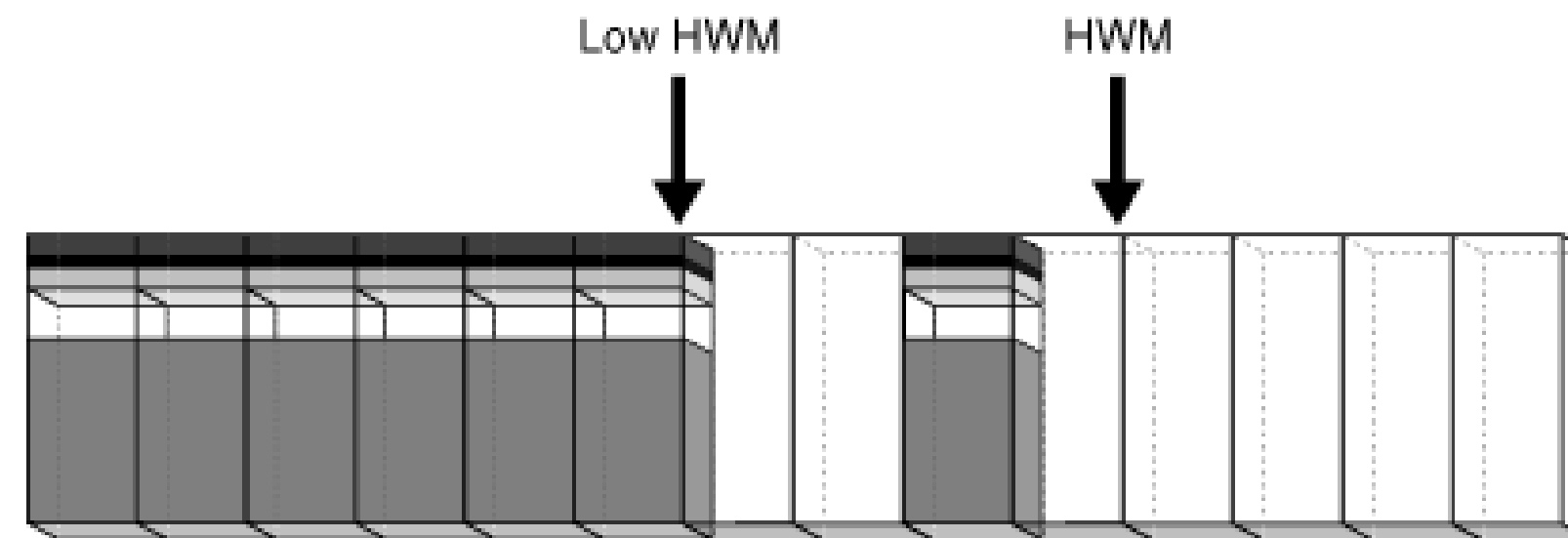


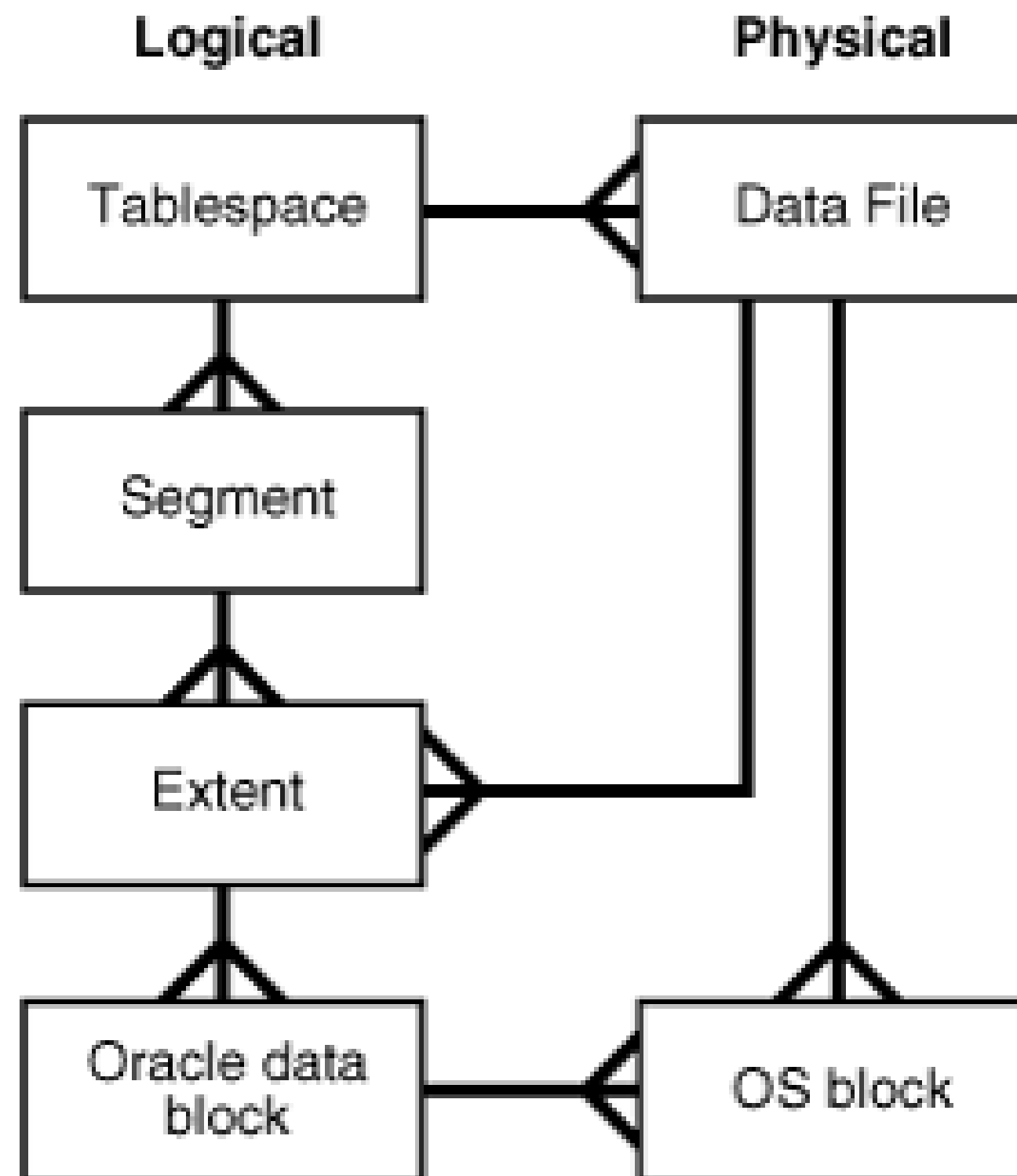
--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--



Never Used,
Unformatted









Блокировки

Блокировка (lock) — это механизм, применяемый для регулирования параллельного доступа к разделяемому ресурсу.

Типы блокировок

- **Блокировки DML.**
- **Блокировки DDL.**
- **Внутренние блокировки и защелки.**

Блокировки DML

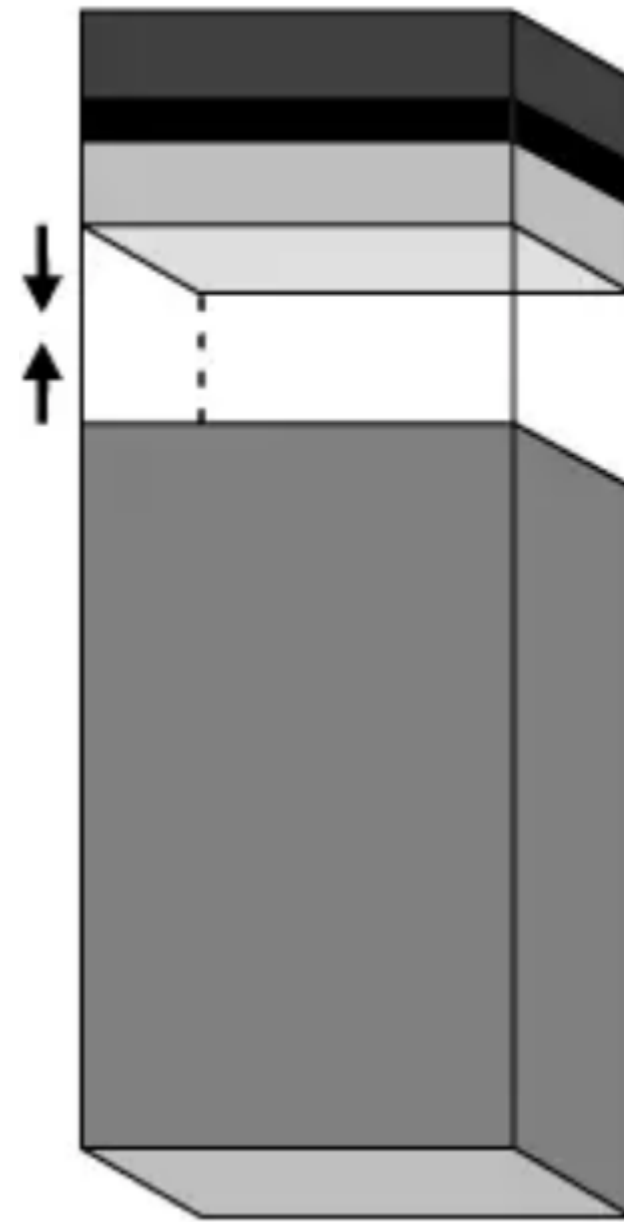
БД с традиционным менеджером блокировок

- Найти адрес строки, которую нужно заблокировать.
- Установить связь с диспетчером блокировок (требуется сериализация, т.к. он представляет собой общую структуру в памяти).
- Заблокировать список.
- Выполнить поиск в списке, чтобы выяснить, не блокирует ли эту строку кто-то другой.
- Создать в списке новую запись, свидетельствующую том, что вы блокируете данную строку.
- Разблокировать список.
- **ВЫПОЛНЯЕМ ИЗМЕНЕНИЕ СТРОКИ И ФИКСИРУЕМ ИХ.**
- Снова установить связь с диспетчером блокировок.
- Заблокировать список.
- Просмотреть список и освободить все свои блокировки.
- Разблокировать список.

ORACLE

- Найти адрес строки , которую нужно заблокировать.
- Перейти к этой строке.
- Заблокировать строку прямо здесь - по местоположению строки, а не в большом списке где-то в другом месте (с ожиданием завершения блокирующей транзакции, если строка уже заблокирована, если только не применяется опция NOWAIT).
- **ВЫПОЛНЯЕМ ИЗМЕНЕНИЕ СТРОКИ И ФИКСИРУЕМ ИХ.**

Database Block



- Common and Variable Header
- Table Directory
- Row Directory
- Free Space
- Row Data

Блокировки DDL

Begin

Commit;

ОПЕРАТОР DDL

Commit;

Exception

Иначе выполнить откат;

End;

Защелки (latch)

Защелка (latch) — это легковесный механизм сериализации, используемый для координации многопользовательского доступа к разделяемым структурам данных, объектам и файлам.

Цикл

для значения i из диапазона $1 \dots 2000$

Цикл

Попытаться получить защелку

Если защелка получена, выполнить возврат

Если $i = 1$, то счетчик неудач = счетчик неудач + 1

Конец цикла

ИНКРЕМЕНТИРОВАТЬ СЧЕТЧИК ОЖИДАНИЯ

Бездействовать

ДОБАВИТЬ ВРЕМЯ ОЖИДАНИЯ

Конец цикла;

Без переменных привязки

```
declare
  order_rec orders%rowtype;
begin
  for i in 1 .. 50000 loop
    begin
      execute immediate
        'select * from orders where order_id = ' || i
        into order_rec;
    exception
      when no_data_found then null;
    end;
  end loop;
end;
```

Elapsed: 00:01:33.94

С переменными привязки

```
declare
  order_rec orders%rowtype;
begin
  for i in 1 .. 50000 loop
    begin
      execute immediate
        'select * from orders where order_id = :i'
        into order_rec
        using i;
    exception
      when no_data_found then null;
    end;
  end loop;
end;
```

Elapsed: 00:00:03.49

Транзакции

Транзакция — это логическая единица работы в базе данных Oracle, состоящая из одного или более операторов SQL. Транзакция начинается с первого исполняемого оператора SQL и завершается, когда вы фиксируете или отказываете транзакцию.

ACID

- **Атомарность (atomicity)** - выполняются либо все действия, произведенные в транзакции, либо ни одного;
- **Согласованность (consistency)** - транзакция перемешает базу данных из одного согласованного состояния в другое;
- **Изоляция (isolation)** - результаты транзакции могут быть не видны другим транзакциям до тех пор, пока она не будет зафиксирована;
- **Постоянство (durability)** - как только транзакция зафиксирована, она остается постоянной.

Атомарность (atomicity)

```
SQL> create table t2 ( cnt int );
```

Table T2 created.

```
SQL>
```

```
SQL> insert into t2 values ( 0 );
```

1 row inserted.

```
SQL>
```

```
SQL> commit;
```

Commit complete.

```
SQL>
```

```
SQL> create table t ( x int check ( x>0 ) );
```

Table T created.

SQL>

SQL> create trigger t_trigger

2 before insert or delete on t for each row

3 begin

4 if (inserting) then

5 update t2 set cnt = cnt +1;

6 else

7 update t2 set cnt = cnt -1;

8 end if;

9 dbms_output.put_line('I fired and updated ' ||

10 sql%rowcount || ' rows');

11 end;

12 /

Trigger T_TRIGGER compiled

```
SQL>
SQL> set serveroutput on
SQL> insert into t values (1);
I fired and updated 1 rows
```

1 row inserted.

```
SQL>
SQL> insert into t values(-1);
I fired and updated 1 rows
```

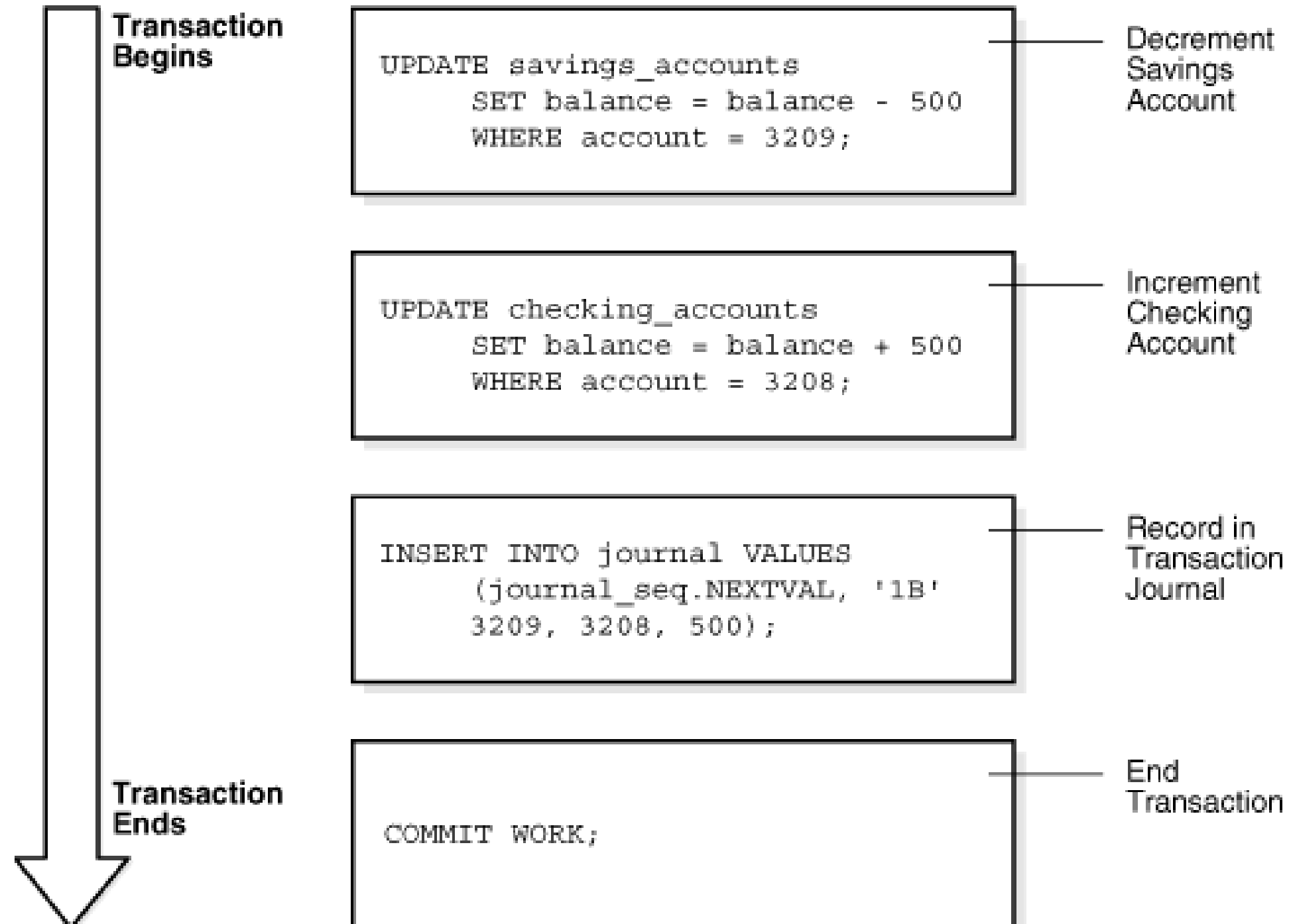
**Error starting at line : 32 in command -
insert into t values(-1)**

Error report -

ORA-02290: нарушено ограничение целостности CHECK(MEGAFON.SYS_C0010981)

```
SQL>
SQL> select * from t2;
```

CNT
1



Main Transaction

```
PROCEDURE proc1 IS  
  emp_id NUMBER;  
BEGIN  
  emp_id := 7788;  
  INSERT ...  
  SELECT ...  
  proc2;  
  DELETE ...  
  COMMIT;  
END;
```

MT begins

MT ends

Autonomous Transaction

```
PROCEDURE proc2 IS  
  PRAGMA AUTON...  
  dept_id NUMBER;  
BEGIN  
  dept_id := 20;  
  UPDATE ...  
  INSERT ...  
  UPDATE ...  
  COMMIT;  
  INSERT ...  
  INSERT ...  
  COMMIT;  
END;
```

MT suspends

AT1 begins

AT1 ends

AT2 begins

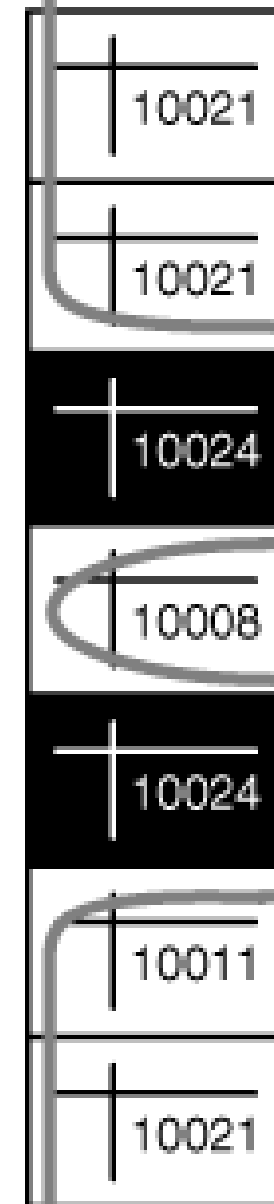
AT2 ends

MT resumes

Согласованность (consistency)

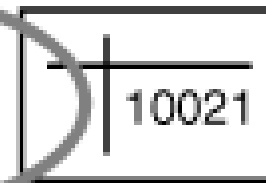
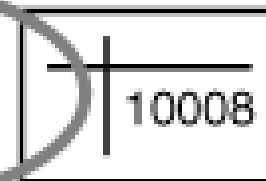
Многоверсионное согласованное чтение (Multiversion Read Consistency)

SELECT ...
(SCN 10023)

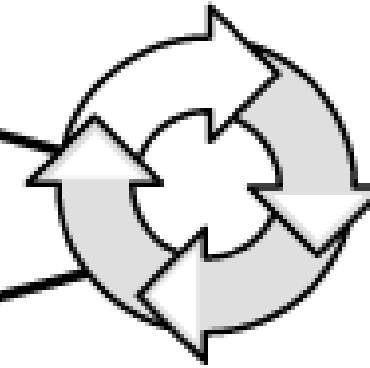


Scan Path

Data Blocks



Rollback Segment



- В исходной таблице используется триггер для поддержки столбца LAST_UPDATED
- Для начального наполнения таблицы в DWX они запоминают текущее время, выбирая SYSDATE в исходной системе. Например, предположим, что прямо сейчас ровно 9:00.
- Затем извлекаются все строки из транзакционной системы, т.е. выполняют полный запрос SELECT * FROM <ТАБЛИЦА>, чтобы провести начальное заполнение хранилища данных.
- Для обновления хранилища данных они опять запоминают текущее время. Например, предположим, что прошел час и теперь в исходной системе 10:00. Они запоминают этот факт. Затем они извлекают все изменения, накопившиеся после 9:00 (момента перед началом первого извлечения), и объединяют их.

Согласованность записи

```
update t set x = 2 where y = 5
```

Изоляция (isolation)

- Грязное чтение (dirty read).
- Невоспроизводимое чтение (nonrepeatable read).
- Фантомное чтение (phantom read).

Уровни изоляции ANSI

	DIRTY READ	NONREPEATABLE READ	PHANTOM READ
READ UNCOMMITTED	+	+	+
READ COMMITTED	-	+	+
REPEATABLE READ	-	-	+
SERIALIZABLE	-	-	-

Уровни изоляции ORACLE

READ COMMITTED

SERIALIZABLE

READ ONLY

ACCOUNT_NUMBER	ACCOUNT_BALANCE
----------------	-----------------

-----	-----
-------	-------

123	500
-----	-----

456	240
-----	-----

987	100
-----	-----

SUM_ACCOUNT_BALANCE

840

READ UNCOMMITTED

ACCOUNT_NUMBER	ACCOUNT_BALANCE
----------------	-----------------

-----	-----
-------	-------

123

500

456

240

987

100

-100



+100



SUM_ACCOUNT_BALANCE

840

READ COMMITTED

ACCOUNT_NUMBER	ACCOUNT_BALANCE
----------------	-----------------

-----	-----
-------	-------

123	
-----	--

500

456	
-----	--

240

.....	
-------	--

987	
-----	--

100

SUM_ACCOUNT_BALANCE

840

-500



+500



1340



REPEATABLE READ

ACCOUNT_NUMBER	ACCOUNT_BALANCE
----------------	-----------------

123	500
456	240
987	100

COMMIT

SUM_ACCOUNT_BALANCE

840

UPDATE 123 на -500



UPDATE 123 на -500 и 987 на +500

ACCOUNT_NUMBER	ACCOUNT_BALANCE
----------------	-----------------

123	500
456	240
...	...
987	100

UPDATE 987 на +500 и 123 на -500



SUM_ACCOUNT_BALANCE

840



Не можем прочитать 987 (DEADLOCK)

SERIALIZABLE ∩ READ ONLY

SQL

DML

SELECT
INSERT
UPDATE
DELETE
MERGE

DDL

CREATE
ALTER
DROP
RENAME
TRUNCATE
COMMENT

DCL

GRANT
REVOKE

TCL

COMMIT
ROLLBACK
SAVEPOINT

SELECT


```
SELECT * | {[DISTINCT] column | expression [alias],...} FROM table;
```

SELECT last_name, salary, (salary + 100) as new_salary FROM hr.employees

LAST_NAME	SALARY	NEW_SALARY
King	24000	24100
Kochhar	17000	17100
De Haan	17000	17100
Hunold	9000	9100
Ernst	6000	6100
Austin	4800	4900
Pataballa	4800	4900
Lorentz	4200	4300
Greenberg	12008	12108
Faviet	9000	9100
Chen	8200	8300

```
SELECT first_name || '_' || last_name FROM hr.employees
```

```
FIRST_NAME || '_' || LAST_NAME
```

```
-----  
Ellen_Abel  
Sundar_Ande  
Mozhe_Atkinson  
David_Austin  
Hermann_Baer  
Shelli_Baida  
Amit_Banda  
Elizabeth_Bates  
Sarah_Bell  
David_Bernstein  
Laura_Bissot
```

```
SELECT DISTINCT department_id FROM employees;
```

DEPARTMENT_ID

100

30

90

20

70

110

50

80

40

60

```
SELECT * | {[DISTINCT] column | expression [alias],...} FROM table [WHERE condition(s)];
```

```
SELECT DISTINCT department_id FROM employees WHERE department_id = 20;
```

DEPARTMENT_ID

20

```
SELECT first_name FROM employees WHERE first_name LIKE 'A%';
```

FIRST_NAME
Amit
Alexis
Anthony
Alberto
Adam
Alexander
Alyssa
Alexander
Allan
Alana

```
SELECT first_name FROM employees WHERE department_id IS NULL;
```

FIRST_NAME

Kimberely

```
SELECT * | {[DISTINCT] column | expression [alias],...} FROM table;  
[WHERE condition(s)][ORDER BY {column, expr, alias} [ASC | DESC]]
```

```
SELECT first_name FROM employees  
WHERE department_id IS NOT NULL  
ORDER BY salary DESC;
```

FIRST_NAME

Steven

Neena

Lex

John

Karen

Michael

Nancy

Shelley

Alberto

Lisa

Den

```
SELECT first_name FROM employees  
WHERE lower(first_name) = 'nancy'  
ORDER BY salary DESC;
```

FIRST_NAME

Nancy

```
SELECT first_name FROM employees  
WHERE lower(first_name) = 'nancy'  
ORDER BY salary DESC;
```

FIRST_NAME

Nancy

CHR
CONCAT
INITCAP
LOWER
LPAD
LTRIM
NLS_INITCAP
NLS_LOWER
NLSSORT
NLS_UPPER
REGEXP_REPLACE

REGEXP_SUBSTR
REPLACE
RPAD
RTRIM
SOUNDEX
SUBSTR
TRANSLATE
TREAT
TRIM
UPPER

ADD_MONTHS
CURRENT_DATE
CURRENT_TIMESTAMP
DBTIMEZONE
EXTRACT (datetime)
FROM_TZ
LAST_DAY
LOCALTIMESTAMP
MONTHS_BETWEEN
NEW_TIME
NEXT_DAY
NUMTODSINTERVAL
NUMTOYMINTERVAL

ROUND (date)
SESSIONTIMEZONE
SYS_EXTRACT_UTC
SYSDATE
SYSTIMESTAMP
TO_CHAR (datetime)
TO_TIMESTAMP
TO_TIMESTAMP_TZ
TO_DSINTERVAL
TO_YMINTERVAL
TRUNC (date)
TZ_OFFSET

```
SELECT hire_date, TRUNC(hire_date, 'MM') as hire_month_date,  
ADD_MONTHS(TRUNC(hire_date, 'IW'), -2) as hire_date_min2months  
FROM employees;
```

HIRE_DAT	HIRE_MON	HIRE_DAT
-----	-----	-----
13.01.08	01.01.08	07.11.07
17.09.03	01.09.03	15.07.03
17.02.04	01.02.04	16.12.03
17.08.05	01.08.05	15.06.05
07.06.02	01.06.02	03.04.02
07.06.02	01.06.02	03.04.02
07.06.02	01.06.02	03.04.02
07.06.02	01.06.02	03.04.02

```
SELECT hire_date, TO_CHAR(hire_date, 'fmDD Month YYYY') AS  
HIREDATE FROM employees;
```

HIRE_DAT	HIREDATE
-----	-----
13.01.08	13 Январь 2008
17.09.03	17 Сентябрь 2003
17.02.04	17 Февраль 2004
17.08.05	17 Август 2005
07.06.02	7 Июнь 2002
07.06.02	7 Июнь 2002
07.06.02	7 Июнь 2002
07.06.02	7 Июнь 2002


```
SELECT employee_id, salary, commission_pct,  
nvl(commission_pct, 0), coalesce(commission_pct, 0) FROM  
employees;
```

EMPLOYEE_ID	SALARY	COMMISSION_PCT	NVL (COMMISSION_PCT, 0)	COALESCE (COMMISSION_PCT, 0)
199	2600		0	0
200	4400		0	0
201	13000		0	0
202	6000		0	0
203	6500		0	0
204	10000		0	0
205	12008		0	0
206	8300		0	0

SELECT employee_id, salary, commission_pct,
nvl(commission_pct, 0), coalesce(commission_pct, 0) FROM
employees;

EMPLOYEE_ID	SALARY	COMMISSION_PCT	NVL (COMMISSION_PCT, 0)	COALESCE (COMMISSION_PCT, 0)
199	2600		0	0
200	4400		0	0
201	13000		0	0
202	6000		0	0
203	6500		0	0
204	10000		0	0
205	12008		0	0
206	8300		0	0

```
CASE expr
  WHEN comparison_expr1 THEN return_expr1
  [WHEN comparison_expr2 THEN return_expr2
  WHEN comparison_exprn THEN return_exprn
  ELSE else_expr]
END
```

```
SELECT
  employee_id, job_id, salary as old_salary,
  CASE job_id
    WHEN 'IT_PROG' THEN salary * 300000
    ELSE salary * 100
  END as new_salary
FROM employees;
```

EMPLOYEE_ID	JOB_ID	OLD_SALARY	NEW_SALARY
100	AD_PRES	24000	2400000
101	AD_VP	17000	1700000
102	AD_VP	17000	1700000
103	IT_PROG	9000	2700000000
104	IT_PROG	6000	1800000000
105	IT_PROG	4800	1440000000
106	IT_PROG	4800	1440000000
107	IT_PROG	4200	1260000000
108	FI_MGR	12008	1200800
109	FI_ACCOUNT	9000	900000
110	FI_ACCOUNT	8200	820000