



Integracja systemów transakcyjnych

Robert Wrembel
Politechnika Poznańska
Instytut Informatyki
Robert.Wrembel@cs.put.poznan.pl
www.cs.put.poznan.pl/rwrembel



Zaawansowana replikacja danych

- Replikacja Multimaster
- Replikacja Migawkowa 2-kierunkowa (updateable materialized views/snapshots)
- Techniki rozwiązywania konfliktów replikacji

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Rodzaje replikacji

- **Multimaster**
 - wszystkie węzły są równoważne
 - zmiana wprowadzona w jakimkolwiek węźle jest propagowana do pozostałych
 - synchroniczna lub asynchroniczna (domyślna)
- **Migawkowa**
 - węzeł nadrzędny - udostępnia dane do replikacji
 - węzeł migawkowy - replikuje dane z węzła nadrzędnego
 - asynchroniczna
- **Hybrydowa**
 - połączenie multimaster i migawkowej

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Narzędzia replikacji

- **Replication Management API**
 - procedury i funkcje w pakietach systemowych
- **Katalog (słownik) replikacji**
 - metadane nt. zdefiniowanych architektur replikacji
- **Replication Management Tool**
 - program graficzny - moduł Enterprise Manager'a

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



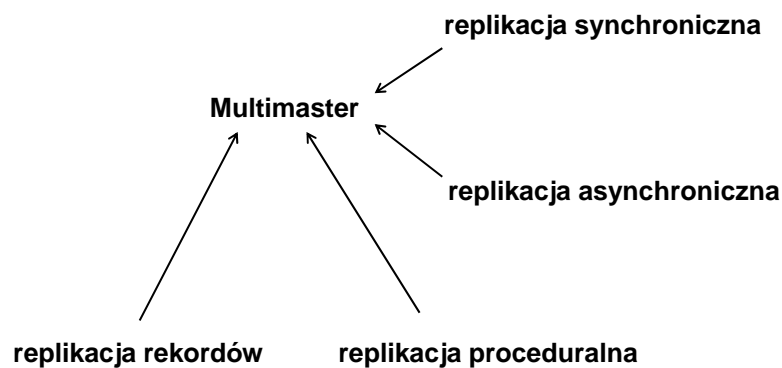
Definicje

- **Grupa replikacji** ⇒ podstawowy obiekt administracyjny
 - posiada unikalną nazwę
 - zawiera logicznie powiązane obiekty bazy danych z tego samego lub różnych schematów
 - jeden obiekt może należeć tylko do jednej grupy replikacji
- **Węzeł**, w którym grupa replikacji została zdefiniowana, staje się jej węzłem definicyjnym (definition site)
 - administrowanie grupą możliwe tylko w węźle definicyjnym
- Definicje grup replikacji są powielane pomiędzy węzłami
- Działanie jednej grupy jest niezależne od działania pozostałych grup (wyjątkiem jest replikacja proceduralna)

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja Multimaster



Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja Multimaster

- **Replikacja rekordów (row-level replication)**
 - każda operacja DML na replice jest przesyłana do pozostałych replik
 - niska efektywność dla DML adresujących duże zbiory danych
- **Replikacja proceduralna (procedural replication)**
 - pomiędzy replikami są przesyłane wywołania procedur z odpowiednio skonstruowanych pakietów, które dokonują żądanych modyfikacji danych
 - do repliki są przekazywane wywołania wraz z odpowiednimi parametrami
 - wyższa efektywność

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Zastosowanie

- **Zwiększenie dostępności danych**
 - failover
 - optymalizacja dostępu do zdalnych danych
 - równoważenie obciążenia węzłów
- **Niezawodność środowiska i bezpieczeństwo danych**
- **Replikowanie struktur danych**
 - zapewnienie identycznych schematów bd
 - baza developerska
 - baza testowa

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikowane obiekty

⇒ Tabela

- replikowanie operacji DDL
- do węzłów zdalnych przesyłana jest każda operacja DML
- nie ma możliwości ograniczenia kopiowanych danych (np. replikowanie tylko podzbioru rekordów tabeli, spełniających określony warunek) ⇒ repliki tabeli w każdym z węzłów są identyczne
- musi posiadać klucz podstawowy (propagacja zmian)

⇒ Indeks

- przesłanie definicji (polecenia DDL) do węzłów zdalnych
- indeksy tworzone automatycznie są replikowane niejawnie razem z definicją tabeli

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikowane obiekty

⇒ Procedura/funkcja

- replikacja procedur i funkcji (zdefiniowanych poza pakietami) ⇒ przesłanie definicji do zdalnego węzła
- nie są replikowane wywołania

⇒ Pakiet

- replikacja pakietu (sygnatura + implementacja) ⇒ przesłanie jego definicji do zdalnych węzłów
- odpowiednio skonstruowany pakiet umożliwia wywołanie jego programów w zdalnych węzłach ⇒ replikacja proceduralna

⇒ Perspektywa, synonim

- replikacja definicji

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikowane obiekty

➤ Wyzwalacz

- nie są replikowane automatycznie
- wymagają jawnego wskazania do replikacji (replikacja polecenia create trigger)
- funkcja DBMS_REPUTIL.FROM_REMOTE
 - operacja na tabeli (replice) jest wynikiem propagacji zmian z węzła zdalnego ⇒ TRUE
 - operacja na tabeli wykonana lokalnie (np. insert) ⇒ FALSE

```
create or replace trigger czy_zdalna
before insert or update on pracownicy for each row
begin
  if DBMS_REPUTIL.FROM_REMOTE = false then
    ...
  end if;
end;
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Obiekty architektury

➤ Systemowe pakiety replikacji

➤ Systemowe wyzwalacze replikacji

- wykrycie DML na tabeli
- dla każdej operacji DML wyzwalacz tworzy wywołanie zdalnej procedury (RPC) propagującej operację ⇒ umieszczana w kolejce odroczonej transakcji

➤ Kolejka odroczonej transakcji (deferred transaction queue)

- dla replikacji asynchronicznej
- zawiera RPC odpowiadające DML tworzącym lokalną transakcję węzła
- okresowo dedykowany proces pobiera RPC z kolejki i przesyła je do zdalnych węzłów

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Obiekty architektury

- Odbiorcą RPC w węzłach zdalnych jest pakiet systemowy, utworzony dla repliki tabeli
- W zależności od rodzaju operacji DML, która spowodowała wygenerowanie RPC, uruchamiana jest odpowiednia procedura aplikująca lokalnie zdalną operację DML
- Wywołania replikowanych procedur w ramach odroczonej transakcji są składowane w kolejce wywołań (call queue)
 - dla każdego zmodyfikowanego rekordu z replikowanej tabeli do kolejki wywołań trafia jedno wywołanie odpowiedniej procedury z systemowego pakietu
 - dla replikacji proceduralnej w kolejce są umieszczane wywołania procedur z replikowanych pakietów

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



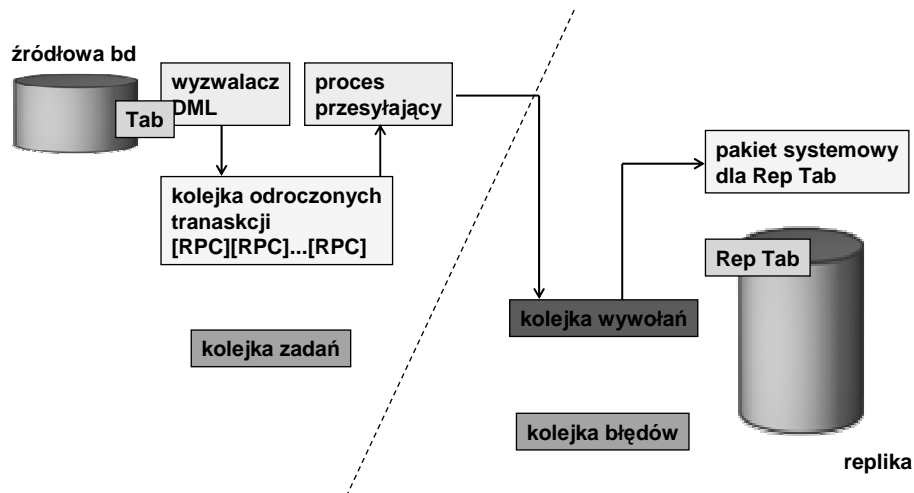
Obiekty architektury

- Kolejka zadań (job queue)
 - przechowuje informacje o lokalnych zadaniach węzła (pobranie transakcji z lokalnej kolejki odroczonej transakcji i przesłanie jej do węzłów zdalnych, usunięcie z kolejki transakcji zaaplikowanych)
- Kolejka błędów (error queue)
 - niepowodzenia synchronizacji w węźle zdalnym (na skutek konfliktu)
 - operacja zapisywana jest w kolejce błędów (error queue) węzła docelowego
 - administrator może ponownie wykonać transakcję lub usunąć ją z kolejki

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Obiekty architektury



Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Użytkownicy replikacji

➤ Administrator replikacji (replication administrator)

- użytkownik wykonujący wszystkie operacje administracyjne, m.in.:
 - definiowanie i administrowanie grupami nadrzędnymi
 - dodawanie i usuwanie węzłów środowiska replikacji
 - administrowanie kolejkami (odroczonej transakcji, zadań i błędów)
 - administrowanie stanem środowiska replikacji (wstrzymywanie i wznowianie replikacji)

➤ W węźle powinien istnieć tylko jeden administrator replikacji

- możliwe rozwiązanie, w którym za replikację różnych schematów będą odpowiedzialni różni administratorzy replikacji

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



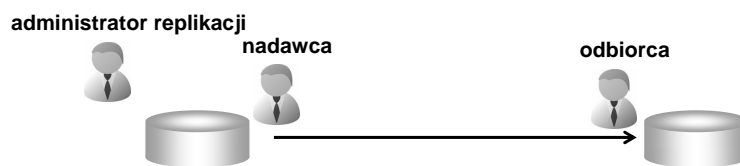
Użytkownicy replikacji

➤ Nadawca (propagator)

- wysyłanie transakcji z lokalnej kolejki transakcji do węzłów zdalnych
- węzeł może istnieć tylko jeden nadawca

➤ Odbiorca (receiver)

- odpowiada za odbiór zdalnych transakcji i aplikowanie ich w lokalnej bazie danych



Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja asynchroniczna

➤ INSERT/UPDATE/DELETE

- powoduje uruchomienie systemowego wyzwalacza dla replikowanej tabeli
- wyzwalacz tworzy odroczone zdalne wywołania procedur (RPC) i umieszcza je w lokalnej kolejce odroczonej transakcji
- każda odroczonej transakcja w kolejce posiada listę węzłów, do których zostanie przesłana
- okresowo jest uruchomiany proces, który pobiera transakcje z kolejki odroczonej transakcji i przesyła je do węzłów docelowych
 - dla każdego węzła docelowego może zostać zdefiniowany różny moment przesłania transakcji
 - jawne wymuszenie przesłania - procedura `DBMS_DEFER_SYS.PUSH`

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja asynchroniczna

- zdalne wywołania procedur (RPC), składające się na transakcję, zostają odebrane przez wewnętrzny pakiet i wykonane lokalnie
- jeżeli operacja nie może być wykonana lokalnie (np. naruszenie ograniczenia int.), trafia do lokalnej kolejki błędów
- konflikt skutkuje wywołaniem procedury obsługi konfliktu
- niedostępność jednego z węzłów nie wpływa na pracę pozostałych węzłów środowiska ⇒ RPC będą replikowane do tego węzła po nawiązaniu łączności

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja asynchroniczna

- zaaplikowanie odroczonej transakcji we wszystkich zdalnych węzłach docelowych nie powoduje natychmiastowego usunięcia transakcji z kolejki odroczonej transakcji węzła, w którym cały proces się rozpoczął
- proces systemowy przegląda kolejkę odroczonej transakcji węzła i usuwa z niej transakcje, których propagacja zakończyła się sukcesem
 - częstotliwość uruchamiania procesu jest określana przez administratora
 - ręczne czyszczenie kolejki DBMS_DEFER_SYS.PURGE

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja synchroniczna

- Przesłania zdalne w ramach tej samej transakcji, która modyfikuje dane lokalne
- Jeśli przesłanie zmian do przynajmniej jednego węzła nie jest możliwe (nieдоступność węzła) ⇒ cała transakcja zostaje wycofana
- Brak konfliktów

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja synchroniczna

- **INSERT/UPDATE/DELETE**
 - każda operacja wykonana lokalnie powoduje uruchomienie systemowego wyzwalacza, który generuje zdalne wywołania procedur (RPC)
 - zdalne wywołania procedur (RPC) zostają natychmiast przesłane do węzłów docelowych
 - systemowe procedury w węzłach zdalnych odbierają RPC i aplikują je
 - zatwierdzanie transakcji ⇒ 2PC

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Stany grupy replikacji

⇒ NORMAL

- replikacja działa poprawnie

⇒ QUIESCING (wyłączenie)

- stan przejściowy między NORMAL a QUIESCED
- użytkownicy nie mogą rozpoczynać nowych transakcji dla obiektów grupy
- trwa do momentu przesłania i zaaplikowania wszystkich transakcji z kolejki odroczonej transakcji w węzłach zdalnych - wówczas grupa przechodzi do stanu QUIESCED

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Stany grupy replikacji

⇒ QUIESCED (wyłączenie)

- replikacja zatrzymana
- brak wpisów w kolejce odroczonej transakcji
- użytkownicy nie mogą adresować transakcji do obiektów grupy
- przeznaczony do wykonywania czynności administracyjnych (np. dodanie nowego obiektu, zmiana definicji obiektu)

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Stany grupy replikacji

⇒ Zmiana stanu grupy replikacji

- **zawieszenie (suspend): przejście NORMAL → QUIESCED**
- **przywrócenie (resume): przejście QUIESCED → NORMAL**

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Parametry konfiguracyjne

⇒ COMPATIBLE

- przynajmniej 9.0.1.

⇒ GLOBAL_NAMES

- określa, czy nazwy łączników bazy danych mają być zgodne z nazwą globalną bazy danych, na którą wskazują
- zalecane: TRUE

⇒ JOB_QUEUE_PROCESSES

- określa liczbę systemowych procesów dedykowanych do obsługi zadań (np. odświeżanie perspektyw zmat.) - J000-J999
- domyślnie: 0 - wszystkie zadania administracyjne wraz z propagacją odroczonej transakcji i usuwaniem zaaplikowanych już transakcji muszą być uruchamiane ręcznie przez administratora
- zalecane: max. liczba zadań, jakie mogą działać równocześnie +1

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Parametry konfiguracyjne

↻ OPEN_LINKS

- max. liczba równocześnie aktywnych łączników bd
- domyślnie: 4, max.: 255
- zalecane: liczba węzłów

↻ PROCESSES

- max. liczba wszystkich procesów obsługiwanych przez instancję
- min.: 6, max.: limit systemu operacyjnego

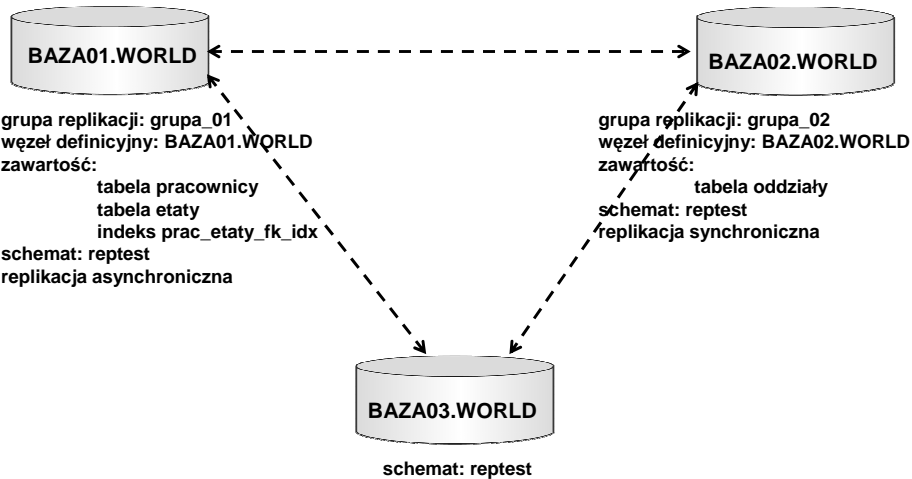
Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki

Replikacja multimaster

Replikacja rekordów
Replikacja asynchroniczna i synchroniczna



Konfigurowanie



Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

➔ **Poniższe kroki wykonać dla wszystkich baz danych**

➔ **Administrator węzła nadrzędnego**

```
create user repadmin identified by repadmin;
```

➔ **Uprawnienia**

```
DBMS_REPCAT_ADMIN.GRANT_ADMIN_ANY_SCHEMA(username => 'repadmin');
```

➔ **Uprawnienia dla graficznej aplikacji zarządzania replikacją**

```
grant select any dictionary to repadm;
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

⇒ repadm jest nadawcą

```
DBMS_DEFER_SYS.REGISTER_PROPAGATOR(username => 'repadmin');
```

⇒ Procedura DBMS_DEFER_SYS.REGISTER_PROPAGATOR

- rejestruje użytkownika wskazanego parametrem **username** jako nadawcę transakcji dla węzła
- nadaje mu przywileje **CREATE SESSION, CREATE PROCEDURE, CREATE DATABASE LINK, EXECUTE ANY PROCEDURE**

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

⇒ repadm jest odbiorcą

```
DBMS_REPCAT_ADMIN.REGISTER_USER_REPGROUP(  
username => 'repadmin',  
privilege_type => 'receiver',  
list_of_gnames => null);
```

⇒ Procedura DBMS_REPCAT_ADMIN.REGISTER_USER_REPGROUP

- wskazanemu parametrem **username** użytkownikowi nadaje uprawnienia określone parametrem **privilege_type**
 - **receiver** - dla użytkownika-odbiorcy transakcji z węzła zdalnego
 - **proxy_snapadmin** - dla użytkownika-pełnomocnika administratora migawek (repl. migawkowa)
- **list_of_gnames** wskazuje grupy replikacji, dla których użytkownik zostaje zarejestrowany
 - **null** powoduje, że użytkownik zostaje zarejestrowany dla wszystkich grup replikacji, nawet tych, które zostaną dopiero utworzone

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

- ➔ Zadanie okresowego czyszczenia lokalnej kolejki odroczonej transakcji (czyszczenie z transakcji zaaplikowanych do węzłów zdalnych)

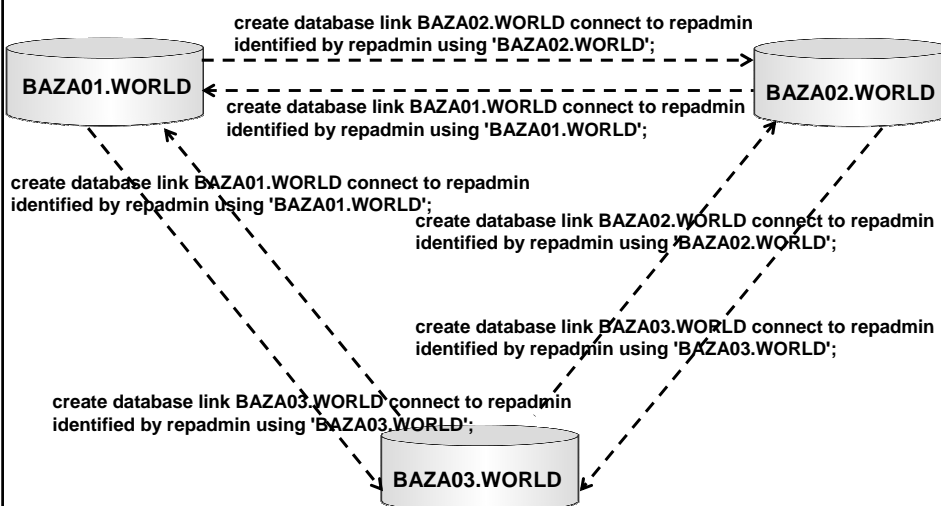
```
DBMS_DEFER_SYS.SCHEDULE_PURGE(  
next_date => SYSDATE, interval => 'SYSDATE + 1/(24*6)',  
delay_seconds => 0, execution_seconds => 0);
```

- **interval:** proces uruchamiany co 10 minut
- **delay_seconds:** czas aktywności procesu
 - = 0 ⇒ jeśli kolejka pusta to proces kończy swoje działanie
 - > 0 ⇒ jeśli kolejka pusta to proces pozostaje aktywny przez n sekund
- **execution_seconds:** czas działania procesu
 - = 0, wówczas proces działa tak długo, aż nie usunie wszystkich transakcji z kolejki
 - > 0 ⇒ działanie procesu zakończy się dokładnie po wskazanym czasie (nawet jeśli w kolejce jeszcze istnieją transakcje do usunięcia)

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie



Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

- W każdym węźle definiujemy procesy, których zadaniem będzie pobieranie odroczonej transakcji z kolejki i przesyłanie ich do węzłów zdalnych
- Dla każdego węzła zdalnego, do którego węzeł będzie przysyłał swoje lokalne transakcje definiuje się osobny proces



Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

- Procedura uruchamiana jako repadm w każdym z węzłów (poniżej dla węzła 1)

```
DBMS_DEFER_SYS.SCHEDULE_PUSH(  
  destination => 'BAZA02.WORLD',  
  next_date => SYSDATE,  
  interval => 'SYSDATE + 1/144',  
  parallelism => 1,  
  execution_seconds => 0,  
  delay_seconds => 0);
```

```
DBMS_DEFER_SYS.SCHEDULE_PUSH(  
  destination => 'BAZA03.WORLD',  
  next_date => SYSDATE,  
  interval => 'SYSDATE + 1/144',  
  parallelism => 1,  
  execution_seconds => 0,  
  delay_seconds => 0);
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

- **destination:** nazwa węzła, do którego proces będzie przysyłał transakcje z lokalnej kolejki transakcji
- **next_date:** moment uruchomienia procesu
- **interval:** okres uruchamiania (10 min)
- **parallelism:** zrównoleglenie propagacji
 - 0: propagacja sekwencyjna
 - $n > 1$: do propagacji jest wykorzystywanych n procesów
- **execution_seconds** i **delay_seconds:** znaczenie, jak dla **DBMS_DEFER_SYS.SCHEDULE_PURGE**

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

- Jako repadmin tworzymy nadrzędną grupę replikacji o nazwie grupa_01
- Jej węzłem definicyjnym jest BAZA01.WORLD

```
DBMS_REPCAT.CREATE_MASTER_REPGROUP(gname => 'grupa_01');
```

- Informacje o grupach: **DBA_REPGROUP**

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

➔ Dodanie obiektów do grupy

```
DBMS_REPCAT.CREATE_MASTER_REPOBJECT(gname => 'grupa_01',
oname => 'etaty', type => 'TABLE', sname => 'reptest',
use_existing_object => true, copy_rows => false);

DBMS_REPCAT.CREATE_MASTER_REPOBJECT(gname => 'grupa_01',
oname => 'pracownicy', type => 'TABLE', sname => 'reptest',
use_existing_object => true, copy_rows => false);

DBMS_REPCAT.CREATE_MASTER_REPOBJECT(gname => 'grupa_01',
oname => 'prac_etaty_fk_idx', type => 'INDEX', sname => 'reptest',
use_existing_object => true, copy_rows => false);
```

➔ Zbiór obiektów w grupie replikacji ⇔ DBA_REPOBJECT

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

➔ Wskazanie węzłów do których będą replikowane obiekty wskazanej grupy

➔ DBMS_REPCAT.ADD_MASTER_DATABASE

- dodaje do środowiska replikacji węzeł, którego nazwę podano w parametrze master
- węzeł ten będzie replikował obiekty z grupy o nazwie w gname
- propagation_mode:
ASYNCHRONOUS/SYNCHRONOUS

➔ Zbiór węzłów środowiska replikacji ⇔ DBA_REPSITES

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki

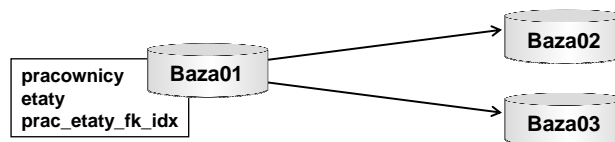


Konfigurowanie

- ➔ Dla grupy replikacji definiujemy listę węzłów, do których będą replikowane obiekty należące do grupy

```
DBMS_REPCAT.ADD_MASTER_DATABASE(gname => 'grupa_01',
master => 'BAZA02.WORLD',
use_existing_objects => true,
copy_rows => false,
propagation_mode => 'ASYNCHRONOUS');
```

```
DBMS_REPCAT.ADD_MASTER_DATABASE(gname => 'grupa_01',
master => 'BAZA03.WORLD',
use_existing_objects => true,
copy_rows => false,
propagation_mode => 'ASYNCHRONOUS');
```



Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

```
select oname, type, sname, generation_status
from DEB_REPOBJECT where gname = 'grupa_01';
```

ONAME	TYPE	SNAME	GENERATION_STATUS
ETATY	TABLE	REPTEST	NEEDSGEN
PRAC_ETATY_FK_IDX	INDEX	REPTEST	NEEDSGEN
PRACOWNICY	TABLE	REPTEST	NEEDSGEN

- ➔ **oname:** nazwa obiektu
- ➔ **type:** typ replikowanego obiektu
- ➔ **sname:** nazwa schematu w którym znajduje się replikowany obiekt
- ➔ **generation_status:**
- jeśli obiekt wymaga utworzenia obiektów wspomagających replikację ⇒ **NEEDSGEN**
 - jeśli obiekty wspomagające są poprawne ⇒ **GENERATED**
- ➔ **gname:** nazwa grupy

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

- ➔ **Utworzenie obiektów wspomagających replikację dla obiektów dla których generation_status='NEEDSGEN'**

```
DBMS_REPCAT.GENERATE_REPLICATION_SUPPORT(  
  oname => 'pracownicy',  
  sname => 'reptest',  
  type => 'TABLE',  
  min_communication => true);  
  
DBMS_REPCAT.GENERATE_REPLICATION_SUPPORT(  
  oname => 'etaty',  
  sname => 'reptest',  
  type => 'TABLE',  
  min_communication => true);
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

- ➔ **Obiekty wspomagające zostaną automatycznie utworzone we wszystkich węzłach środowiska (również w węźle definicyjnym)**
- ➔ **Parametr min_communication określa, czy wielkość danych, przesyłanych pomiędzy węzłami, ma zostać zmniejszona do minimum**

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

```
SQL> select oname, type, sname, generation_status, min_communication
2 from DBA_REPOBJECT
3 where gname = 'grupa_01';
```

ONAME	TYPE	SNAME	GENERATION_STATUS	M
ETATY	TABLE	REPTST	GENERATED	Y
ETATY\$RP	PACKAGE	REPTST		
ETATY\$RP	PACKAGE BODY	REPTST		
PRAC_ETATY_FK_IDX	INDEX	REPTST		
PRACOWNICY	TABLE	REPTST	GENERATED	Y
PRACOWNICY\$RP	PACKAGE	REPTST		
PRACOWNICY\$RP	PACKAGE BODY	REPTST		

➤ Uruchomienie replikacji

```
DBMS_REPCAT.RESUME_MASTER_ACTIVITY(gname => 'grupa_01');
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie - BAZA02

➤ Jako repadmin tworzymy nadrzędną grupę replikacji o nazwie grupa_02

➤ Jej węzłem definicyjnym jest BAZA02.WORLD

```
DBMS_REPCAT.CREATE_MASTER_REPGROUP(gname => 'grupa_02');
```

➤ Do utworzonej grupy dodajemy tabelę

```
DBMS_REPCAT.CREATE_MASTER_REPOBJECT(gname => 'grupa_02',
oname => 'oddzialy',
type => 'TABLE',
sname => 'reptest',
use_existing_object => true,
copy_rows => false);
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie - BAZA02

- Definiujemy węzły zdalne, do których będą replikowane obiekty z nadrzędnej grupy replikacji - propagacja synchroniczna

```
DBMS_REPCAT.ADD_MASTER_DATABASE(gname => 'grupa_02',  
master => 'BAZA01.WORLD',  
use_existing_objects => true,  
copy_rows => false,  
propagation_mode => 'SYNCHRONOUS');
```

```
DBMS_REPCAT.ADD_MASTER_DATABASE(gname => 'grupa_02',  
master => 'BAZA03.WORLD',  
use_existing_objects => true,  
copy_rows => false,  
propagation_mode => 'SYNCHRONOUS');
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie - BAZA02

- Utworzenie obiektów wspomagających replikację

```
DBMS_REPCAT.GENERATE_REPLICATION_SUPPORT(  
oname => 'oddzialy',  
sname => 'reptest',  
type => 'TABLE',  
min_communication => true);
```

- Uruchomienie replikacji dla grupy

```
DBMS_REPCAT.RESUME_MASTER_ACTIVITY(gname => 'grupa_02');
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki

Replikacja multimaster

Replikacja proceduralna
Replikacja asynchroniczna i synchroniczna



Replikacja proceduralna

- **Pomiędzy węzłami replikowane są wywołania procedury składowanej, która modyfikuje zawartość tabeli**
 - nie są replikowane operacje modyfikacji tabeli źródłowej
- **Zastosowanie**
 - SRBD z dużą liczbą transakcji modyfikującej duże wolumeny danych
- **W przypadku stosowania replikacji proceduralnej w środowisku hybrydowym wywołania procedur są przesyłane wyłącznie do węzłów nadrzędnych**
 - węzły migawkowe nie uczestniczą w propagacji



Replikacja proceduralna

- ⇒ **W danym momencie może działać tylko jedna replikowana procedura**
- ⇒ **Replikacja synchroniczna**
 - wywołania procedury są natychmiast przesłane do węzłów docelowych
- ⇒ **Replikacja asynchroniczna**
 - wywołania procedury są składowane w lokalnej kolejce transakcji

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja proceduralna

- ⇒ **Wymaga utworzenia pakietu, który będzie służył do modyfikowania danych**
- ⇒ **Wymagania odnośnie do pakietu**
 - może zawierać wyłącznie procedury
 - parametry procedur mogą być wyłącznie trybu IN
 - w ciałach procedur pakietu, których wywołanie będzie replikowane, musi znaleźć się kod wyłączający replikację na poziomie rekordu
 - procedury nie mogą odwoływać się do funkcji SQL, których wykonanie jest zależne od stanu lokalnego środowiska (np. funkcji SYSDATE)

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja proceduralna

➤ Przykładowy pakiet utworzony w schemacie reptest

```
create or replace package pracownicy_rep
is
  procedure usun_pracownikow(p_nazwa_etatu IN VARCHAR2);
end pracownicy_rep;

create or replace package body pracownicy_rep
is
  procedure usun_pracownikow(p_nazwa_etatu IN VARCHAR2)
  is
  begin
    DBMS_REPUTIL.REPLICATION_OFF;
    delete from pracownicy
    where pr_et_nazwa = p_nazwa_etatu;
    DBMS_REPUTIL.REPLICATION_ON;
  end usun_pracownikow;
end pracownicy_rep;
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja proceduralna

- Po zdefiniowaniu pakietu i wskazaniu go jako obiekt replikacji należy zainicjować generowanie obiektu wspomagającego w postaci systemowego pakietu (wrappera)
- Systemowy pakiet zostaje utworzony w schemacie administratora węzła replikacji
 - przedrostek pakietu: DEFER_
- W schemacie, w którym został zdefiniowany oryginalny pakiet powstaje synonim wskazujący na systemowy pakiet
- Systemowy pakiet zawiera
 - procedury o identycznych nazwach, jak procedury z pakietu oryginalnego
 - inne niż oryginalne ciała procedur
 - dodatkowe parametry wywołania: call_local i call_remote

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja proceduralna

- **call_local=Y**: wywołanie procedury z pakietu ma zostać wykonane lokalnie ⇒ wywołanie oryginalnej procedury (domyślnie N)
- **call_remote=Y**: wywołanie procedury z pakietu ma zostać replikowane do węzłów zdalnych (domyślnie Y) ⇒ procedura tworzy zdalne wywołania (RPC) dla wszystkich węzłów zdalnych środowiska, które powodują uruchomienie tam procedury z repliki pakietu
- **Replikowanie**: wywołanie procedury z pakietu systemowego

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja proceduralna

➔ Przykładowe wywołanie procedury pakietu systemowego (jako repadmin)

```
DEFER pracownicy_rep.usun_pracownikow(  
  p_nazwa_etatu => 'ADMINISTRATOR',  
  call_local => 'Y',  
  call_remote => 'Y');
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki

Replikacja migawkowa

Replikacja rekordów
Replikacja asynchroniczna



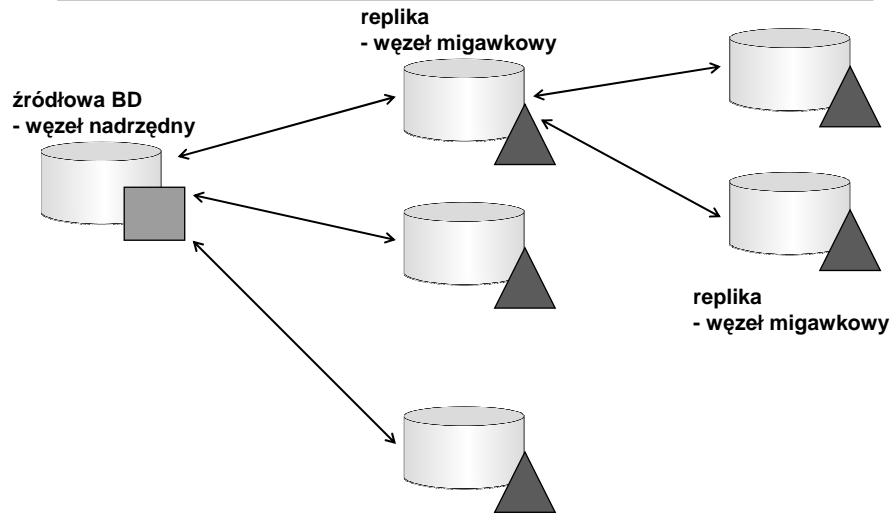
Replikacja migawkowa

- Replikacja standardowa rozszerzona o migawki modyfikowalne
- Replikacja 2-kierunkowa
- Replikacja rekordów
- Rodzaje węzłów
 - nadrzędny (master site)
 - migawkowy (materialized view site) - replikuje dane z węzła nadrzędnego (źródłem danych jest tabela lub inna migawka)
- Każdy węzeł migawkowy jest połączony z dokładnie jednym węzłem nadrzędnym
 - węzeł nadrzędny może być połączony z wieloma węzłami migawkowymi
 - węzeł migawkowy może być węzłem nadrzędnym dla innych węzłów migawkowych

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja migawkowa



Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja migawkowa

- **Odświeżanie okresowe**
- **Ograniczenie replikowanych danych**
 - kolumny
 - podzbiór rekordów
- **Możliwość pracy bez połączeń między węzłami (pomiędzy odświeżeniami)**

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja migawkowa

⇒ Obiekty

- **migawka modyfikowalna (klauzula for update)**
 - musi zostać przydzielona do grupy migawek
- **dziennik migawki modyfikowalnej (updateable snapshot log)**
 - tworzony automatycznie
 - nazwa: `USLOG$_nazwa_migawki`
 - systemowy wyzwalacz ⇒ zapis w dzienniku operacji DML na migawce modyfikowalnej
 - wykorzystywany do określenia, które rekordy mają zostać nadpisane lub usunięte z migawki podczas odświeżania przyrostowego
- **łącznik bd**

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki

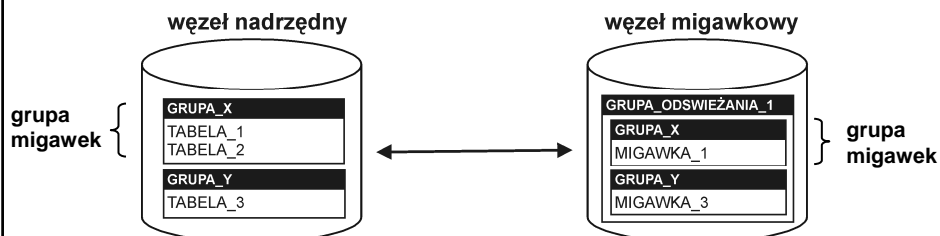


Replikacja migawkowa

⇒ Grupa migawek (materialized view group)

- tworzona w węźle migawkowym
- nie musi zawierać migawek dla wszystkich tabel z grupy nadrzędnej

⇒ Migawka modyfikowalna musi należeć do grupy migawek o nazwie identycznej z nazwą nadrzędnej grupy replikacji



Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Replikacja migawkowa

- Grupa migawek jest automatycznie rejestrowana w węźle nadrzędnym
 - zbiór migawek dostępny w **DBA_REGISTERED_MVIEW_GROUPS**
- Migawki z jednej grupy migawek mogą należeć do różnych grup odświeżania,
- Grupa odświeżania może zawierać migawki z różnych grup migawek

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Użytkownicy - węzeł nadrzędny

- Proxy materialized view administrator (ProxyMVA)
 - wykonuje w węźle nadrzędnym operacje w imieniu administratora migawek z węzła migawkowego
 - podstawowy zestaw uprawnień
- Proxy refresher (ProxyR)
 - wykonuje operacje w imieniu użytkownika odświeżającego migawki w węźle migawkowym

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Użytkownicy - węzeł migawkowy

- **Administrator migawek (MView administrator)**
 - odpowiada za konfigurowanie i zarządzanie węzłem migawkowym
 - odpowiednik administratora replikacji multimaster
- **Nadawca (propagator)**
 - przesyła lokalne transakcje z lokalnej kolejki odroczonej transakcji do węzła nadrzędnego
 - wykorzystywany, gdy węzeł migawkowy zawiera migawki modyfikowalne

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Użytkownicy - węzeł migawkowy

- **Użytkownik odświeżający migawki (refresher)**
 - aplikowanie zmian, jakie zaszły w tabelach lub migawkach węzła nadrzędnego
- **Odbiorca (receiver)**
 - odbiera odroczone transakcje, przesyłane przez nadawców z innych węzłów migawkowych
 - wykorzystywany tylko, gdy węzeł migawkowy jest węzłem nadrzędnym dla innych węzłów migawkowych

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



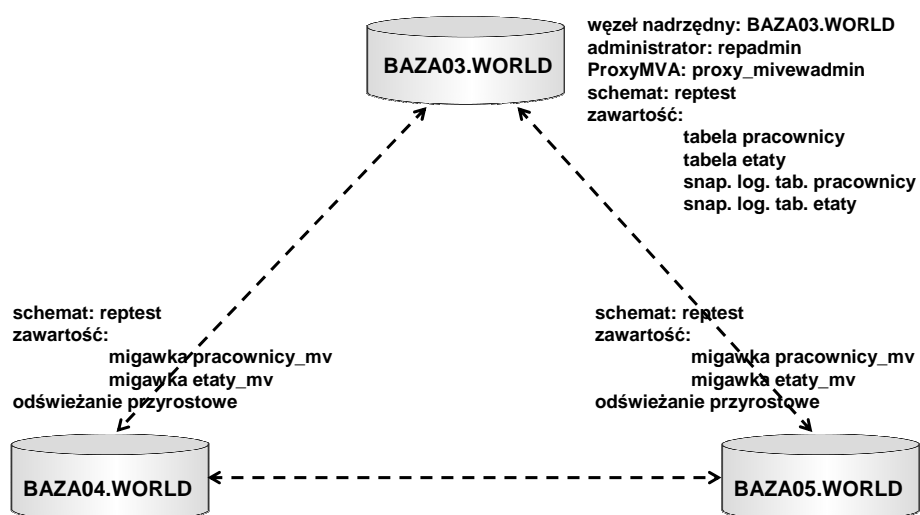
Odświeżanie

- **Wszystkie transakcje, które dokonały modyfikacji danych migawki, są zapisywane w kolejce odroczonej transakcji**
- 1. Przesłanie zawartości kolejki odroczonej transakcji do węzła nadrzędnego (lub węzła migawkowego w przypadku architektury wielowarstwowej) i zaaplikowanie ich w tabeli źródłowej ⇒ mogą wystąpić konflikty**
- 2. Przesłanie danych z tabeli źródłowej z węzła nadrzędnego do migawki ⇒ odświeżenie migawki**

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie



Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

⇒ BAZA03.WORLD

- utworzenie użytkownika proxy_mvviewadmin
- nadanie uprawnień

```
DBMS_REPCAT_ADMIN.REGISTER_USER_REPGROUP(  
username => 'proxy_mvviewadmin',  
privilege_type => 'proxy_snapadmin',  
list_of_gnames => null);
```

- utworzenie użytkownika proxy_refresher
- nadanie uprawnień

```
grant create session, select any table to proxy_refresher;
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

⇒ BAZA04.WORLD

- utworzenie administratora węzła ⇒ mvviewadmin
- nadanie uprawnień

```
DBMS_REPCAT_ADMIN.GRANT_ADMIN_ANY_SCHEMA(  
username => 'mvviewadmin');
```

```
grant comment any table, lock any table,  
select any dictionary  
to mvviewadmin;
```

- utworzenie nadawcy lokalnych transakcji do węzła nadrzędnego ⇒ propagator
- nadanie uprawnień

```
DMBS_DEFER_SYS.REGISTER_PROPAGATOR(  
username => 'propagator');
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

➔ BAZA04.WORLD

- utworzenie użytkownika odpowiedzialnego za proces odświeżania migawek zawartością tabel z węzła nadrzędnego ⇨ refresher
- nadanie uprawnień

```
grant create session,  
      alter any materialized view  
to refresher;
```

- ➔ Dla węzła migawkowego nadrzędnego konieczny jest użytkownik odpowiedzialny za odbiór odroczonej transakcji przesyłanych z węzłów migawkowych ⇨ administrator węzła (mviewadmin)

```
DBMS_REPCAT_ADMIN.REGISTER_USER_REPGROUP(  
  username => 'mviewadmin',  
  privilege_type => 'receiver',  
  list_of_gnames => null);
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

➔ Łącznik z BAZA04 w schemacie mviewadmin

```
create database link BAZA03.WORLD  
connect to proxy_mviewadmin identified by proxy_mviewadmin  
using 'BAZA03.WORLD';
```

➔ Łącznik z BAZA04 w schemacie propagator

```
create database link BAZA03.WORLD  
connect to repadmin identified by repadmin  
using 'BAZA03.WORLD';
```

➔ Łącznik z BAZA04 w schemacie reptest

```
create database link BAZA03.WORLD  
connect to proxy_refresher identified by proxy_refresher  
using 'BAZA03.WORLD';
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

➔ BAZA04.WORLD

- zdefiniowanie zadania okresowego czyszczenia lokalnej kolejki odroczonej transakcji
- jako mviewadmin

```
DBMS_DEFER_SYS.SCHEDULE_PURGE(  
next_date => SYSDATE,  
interval => 'SYSDATE + 1/24',  
delay_seconds => 0,  
execution_seconds => 0);
```

- zdefiniowanie automatycznego przesyłania modyfikacji z migawki do węzła nadrzędnego (tabeli źródłowej)

```
DBMS_DEFER_SYS.SCHEDULE_PUSH(  
destination => 'BAZA03.WORLD',  
next_date => SYSDATE,  
interval => 'SYSDATE + 1/24',  
parallelism => 0);
```

- ➔ **Uwaga: powyższe operacje wykonać dla wszystkich węzłów migawkowych**

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

➔ BAZA03.WORLD

- utworzenie dzienników migawek dla tabel źródłowych

```
create materialized view log on reptest.etaty;  
create materialized view log on reptest.pracownicy;
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

⇒ BAZA04.WORLD

- utworzenie grupy migawek w schemacie mviewadmin
- uwaga: nazwa grupy musi być zgodna z nazwą nadrzędnej grupy replikacji z węzła nadrzędnego, zawierającej tabele bazy

```
DBMS_REPCAT.CREATE_MVIEW_REPGROUP(  
  gname => 'grupa_01',  
  master => 'BAZA03.WORLD',  
  propagation_mode => 'ASYNCHRONOUS');
```

- grupa jest automatycznie rejestrowana w węźle nadrzędnym ⇒ DBA_REGISTERED_MVIEW_GROUPS
- informacje słownikowe o utworzonych grupach ⇒ DBA_REPGROUP

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

⇒ BAZA04.WORLD

- utworzenie pustej grupy odświeżania

```
DBMS_REFRESH.MAKE(  
  name => 'mviewadmin.grod_01',  
  list => '',  
  next_date => SYSDATE,  
  interval => 'SYSDATE + 1/24',  
  implicit_destroy => false,  
  push_deferred_rpc => true,  
  refresh_after_errors => false,  
  parallelism => 1);
```

- `push_deferred_rpc = true` ⇒ modyfikacje, jakie zostały wykonane na migawce, mają zostać przesłane do tabeli bazowej przed wykonaniem operacji właściwego odświeżenia migawki (jeśli `false`, wówczas zmiany w migawce są tracone)
- `refresh_after_errors = false` ⇒ migawka modyfikowalna nie zostanie odświeżona w przypadku konfliktów (perspektywa DEFERRORS)

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

➔ BAZA04.WORLD

- utworzenie migawek
- dodanie migawek do grupy migawek

```
create materialized view reptest.etaty_mv  
refresh fast for update  
as select * from reptest.etaty@BAZA03.WORLD;
```

```
create materialized view reptest.pracownicy_mv  
refresh fast for update  
as select * from reptest.pracownicy@BAZA03.WORLD;
```

```
DBMS_REPCAT.CREATE_MVIEW_REPOBJECT(  
gname => 'grupa_01',  
sname => 'reptest',  
oname => 'etaty_mv',  
type => 'SNAPSHOT',  
min_communication => true);
```

```
DBMS_REPCAT.CREATE_MVIEW_REPOBJECT(  
gname => 'grupa_01',  
sname => 'reptest',  
oname => 'pracownicy_mv',  
type => 'SNAPSHOT',  
min_communication => true);
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konfigurowanie

➔ BAZA04.WORLD

- dodanie migawek do grupy odświeżania

```
DBMS_REFRESH.ADD(  
name => 'grod_01',  
list => 'reptest.etaty_mv',  
lax => false);
```

```
DBMS_REFRESH.ADD(  
name => 'grod_01',  
list => 'reptest.pracownicy_mv',  
lax => false);
```

- **lax=true** ⇒ umożliwia przenoszenie migawek pomiędzy grupami

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Konflikty

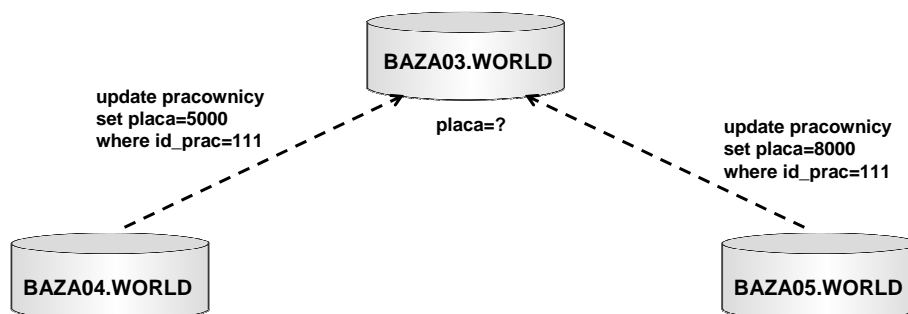
- ⇒ Występują w replikacji asynchronicznej
- ⇒ Wykrywanie i rozwiązywanie konfliktów
 - w replikacji rekordowej i migawkowej ⇒ zbiór możliwych do wykorzystania predefiniowanych technik
 - w replikacji proceduralnej ⇒ procedura użytkownika

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Rodzaje konfliktów

- ⇒ Aktualizacja
 - gdy transakcje, pochodzące z różnych węzłów środowiska, dokonują w tym samym czasie operacji aktualizacji tego samego rekordu w replikach
 - wartość rekordu po synchronizacji zależy od kolejności propagacji zmian



Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Rodzaje konfliktów

- **Naruszenie unikalności**
 - **gdy replikacja rekordu powoduje naruszenie ograniczeń klucza podstawowego lub klucza unikalnego w węzłach docelowych**
- **Usunięcie**
 - **gdy jedna transakcja usuwa rekordy z replikowanej tabeli, które są w tym samym momencie modyfikowane przez transakcję z innego węzła**

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Wykrywanie konfliktów

- **Aktualizacja**
 - **dane wysyłane do węzła w procesie synchronizacji zawierają**
 - **nowe wartości kolumn z replikowanego rekordu (rekord po modyfikacji)**
 - **stare wartości kolumn (sprzed modyfikacji)**
 - **jeżeli istnieje różnica pomiędzy starą wartością replikowanego rekordu, przesłaną wraz z operacją z węzła zdalnego, a wartością aktualną odpowiadającego mu lokalnego rekordu ⇒ konflikt**

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Wykrywanie konfliktów

- **Unikalność**
 - w węźle docelowym błąd systemowy naruszenia ograniczenia integralnościowego PK lub UNIQUE
- **Usunięcie**
 - w węźle docelowym nie można odnaleźć rekordów do uaktualnienia (wymaganych synchronizacją z węzłem zdalnym)
- **Informacje o nierozwiązanych konfliktach Aktualizacja, Unikalność, Usunięcie** ⇒ perspektywa DEFERROR
 - ID transakcji w lokalnym węźle, która spowodowała błąd
 - miejsce pochodzenia tej transakcji (nazwa globalna węzła)
 - numer i tekst błędu

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Ręczne rozwiązywanie konfliktów

- **Analiza zawartości DEFERROR**
- **Zidentyfikowanie transakcji lokalnych powodujących konflikt**
- **Pozostawienie jednej transakcji jako poprawnej, dla pozostałych transakcji należy wykonać tzw. transakcje kompensujące przywracające dane sprzed rozpoczęcia tych transakcji**

```
DBMS_REPUTIL.REPLICATION_OFF;
insert ...;
...
update ...;
...
delete ...;
...
commit;
DBMS_REPUTIL.REPLICATION_ON;
```

wyłączenie propagacji
transakcji kompensującej

transakcja kompensująca

włączenie propagacji

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Ręczne rozwiązywanie konfliktów

- Po wykryciu konfliktu wszystkie transakcje trafiają do kolejki błędów
- Usunięcie transakcji skompensowanych z kolejki błędów (dla wszystkich węzłów z transakcjami skompensowanymi)

```
DBMS_DEFER_SYS.DELETE_ERROR  
(deferred_tran_id => 'local_tran_id');
```

- Zaaplikowanie transakcji wybranej jako poprawna do węzła zdalnego (zdalnych)

```
DBMS_DEFER_SYS.EXECUTE_ERROR(  
deferred_tran_id => 'local_tran_id',  
destination=>'baza.zdalna')
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Metody predefiniowane

- Procedura DBMS_REPCAT.ADD_UPDATE_RESOLUTION, parametr METHOD
- Konflikty uaktualnienia ⇨ predefiniowane metody
 - minimum
 - maximum
 - latest timestamp
 - earliest timestamp
 - additive
 - average
 - priority group
 - site priority
 - overwrite
 - discard

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Metody predefiniowane

- **Konflikty naruszenia unikalności ⇒ predefiniowane metody**
 - **append site name**
 - **append sequence**
 - **discard**
- **Konflikty usunięcia ⇒ brak predefiniowanych metod**

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Metody predefiniowane

- **Latest timestamp**
 - **wykorzystuje znacznik czasowy polecenia update**
 - **wyberane polecenie o największym znaczniku (najmłodsze)**
 - **wymaga zaimplementowania w każdym z węzłów mechanizmu oznaczania czasu wykonania każdego polecenia update dla danych replikowanej tabeli ⇒ dodatkowa kolumna w tabeli**
 - **wypełniana przez aplikację lub wyzwalacz**
 - **problem synchronizacji zegarów**

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Latest timestamp - konfiguracja

- ⇒ Rozwiązanie konfliktu modyfikacji wartości atrybutu pracownicy.etat
- ⇒ Węzeł: BAZA01.WORLD
- ⇒ Użytkownik: repadmin
- ⇒ Tabela pracownicy w grupie replikacji grupa_01

⇒ Zatrzymanie replikacji

```
DBMS_REPCAT.SUSPEND_MASTER_ACTIVITY(gname => 'grupa_01');
```

⇒ Dodanie do tabeli znacznika czasowego

```
DBMS_REPCAT.ALTER_MASTER_REOBJECT(  
sname => 'reptest', oname => 'pracownicy', type => 'TABLE',  
ddl_text => 'alter table reptest.pracownicy add  
(pr_znacznik_czasowy DATE)');
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Latest timestamp - konfiguracja

⇒ Nadawanie znacznika czasowego ⇒ wyzwalacz

```
DBMS_REPCAT.CREATE_MASTER_REOBJECT(  
gname => 'grupa_01', type => 'TRIGGER',  
oname => 'czas_modyfikacji', sname => 'reptest',  
ddl_text => 'create trigger reptest.czas_modyfikacji  
before insert or update on pracownicy  
for each row  
begin  
    if DBMS_REPUTIL.FROM_REMOTE = false then  
        :new.pr_znacznik_czasowy := SYSDATE;  
    end if;  
end;');
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Latest timestamp - konfiguracja

- ➔ Zdefiniowanie grupy kolumn o nazwie `pracownicy_etat` z kolumnami `etat` i `pr_znacznik_czasowy`

```
DBMS_REPCAT.MAKE_COLUMN_GROUP(  
sname => 'reptest',  
oname => 'pracownicy',  
column_group => 'pracownicy_etat',  
list_of_column_names => 'etat, pr_znacznik_czasowy');
```

- ➔ Zdefiniowanie dla grupy kolumn metody Latest timestamp

```
DBMS_REPCAT.ADD_UPDATE_RESOLUTION(  
sname => 'reptest',  
oname => 'pracownicy',  
column_group => 'pracownicy_etat',  
sequence_no => 1,  
method => 'LATEST TIMESTAMP',  
parameter_column_name => 'pr_znacznik_czasowy');
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Latest timestamp - konfiguracja

- ➔ `sequence_no` ⇒ kolejność aplikowania wskazanej metody rozwiązywania konfliktu
- ➔ Utworzenie obiektów wspomagających replikację dla tabeli

```
DBMS_REPCAT.GENERATE_REPLICATION_SUPPORT(  
sname => 'reptest',  
oname => 'pracownicy',  
type => 'TABLE',  
min_communication => TRUE);
```

- ➔ Włączenie replikacji

```
DBMS_REPCAT.RESUME_MASTER_ACTIVITY(gname => 'grupa_01');
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Metody predefiniowane

➔ Site priority

- nadanie priorytetów węzłom
- w sytuacji konfliktu wygrywa węzeł z największym priorytetem

➔ Additive

- dla kolumn numerycznych
- $x_{\text{new}} := x + \text{delta}$

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Site priority - konfiguracja

1. Do replikowanej tabeli dodać atrybut **SITE** przechowujący nazwę globalną bazy danych (perspektywa **GLOBAL_NAME**)
2. Do replikowanej tabeli dodać wyzwalacz nadający wartość **SITE** wstawianemu/modyfikowanemu rekordowi
3. Utworzyć grupę kolumn (**column group**) zawierającą atrybut **SITE** i pozostałe atrybuty, których wartości mogą być konfliktowe

```
DBMS_REPCAT.MAKE_COLUMN_GROUP (  
    sname => ...,  
    oname => ...,  
    column_group => 'gr_koll1',  
    list_of_column_names => '..., site');
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Site priority - konfiguracja

4. Zdefiniować grupę priorytetową dla węzła (site priority group)

```
DBMS_REPCAT.DEFINE_SITE_PRIORITY (  
    gname => 'nadrzędna grupa replikacji',  
    name => 'site priority group');
```

5. Nadać priorytety węzłom

```
DBMS_REPCAT.ADD_SITE_PRIORITY_SITE (  
    gname => 'nadrzędna grupa replikacji',  
    name => 'site priority group',  
    site => 'baza03.world',  
    priority => 90);
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Site priority - konfiguracja

6. Wskazać metodę rozwiązywania konfliktów

```
DBMS_REPCAT.ADD_UPDATE_RESOLUTION (  
    sname => ...,  
    oname => ...,  
    column_group => 'gr_koll',  
    sequence_no => 1,  
    method => 'SITE PRIORITY',  
    parameter_column_name => 'site',  
    priority_group => 'site priority group');
```

7. Wygenerować systemowe obiekty wspierające replikację

```
DBMS_REPCAT.GENERATE_REPLICATION_SUPPORT (  
    sname => ...,  
    oname => ...,  
    type => 'TABLE',  
    min_communication => TRUE);
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Metody użytkownika

- ⇒ Procedura DBMS_REPCAT.ADD_UPDATE_RESOLUTION, parametr FUNCTION_NAME
 - wskazanie nazwy metody rozwiązywania konfliktów zaimplementowanej przez użytkownika

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Monitorowanie pracy

- ⇒ Perspektywy słownikowe DEF...
 - kolejka odroczonej transakcji ⇒ DEFTRAN
 - lista węzłów dla odroczonej transakcji ⇒ DEFTRANDEST
 - kolejka błędów ⇒ DEFERROR
 - lista wywołań operacji synchronizacji ⇒ DEFCALL
 - harmonogram odświeżania ⇒ DEFSCHEDULE

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Modyfikowanie środowiska

➤ Zmiana węzła definicyjnego dla nadrzędnej grupy replikacji

```
DBMS_REPCAT.RELOCATE_MASTERDEF(  
  gname => 'grupa_01',  
  old_masterdef => 'BAZA01.WORLD',  
  new_masterdef => 'BAZA02.WORLD');
```

➤ Usunięcie węzła nadrzędnego

```
DBMS_REPCAT.REMOVE_MASTER_DATABASE(  
  gname => 'grupa_01',  
  master_list => 'BAZA02.WORLD');
```

➤ Usunięcie obiektu z nadrzędnej grupy replikacji

```
DBMS_REPCAT.DROP_MASTER_REPOBJECT(  
  oname => 'pracownicy',  
  sname => 'reptest',  
  type => 'TABLE');
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki



Modyfikowanie środowiska

➤ Usunięcie nadrzędnej grupy replikacji

```
DBMS_REPCAT.DROP_MASTER_REPGROUP(  
  gname => 'grupa_02',  
  drop_contents => true,  
  all_sites => true);
```

➤ Usunięcie migawki z grupy migawek

```
DBMS_REPCAT.DROP_MVIEW_REPOBJECT(  
  sname => 'reptest',  
  oname => 'pracownicy_mv',  
  type => 'SNAPSHOT',  
  drop_objects => true);
```

➤ Usunięcie grupy migawek

```
DBMS_REPCAT.DROP_MVIEW_REPGROUP(  
  gname => 'grupa_01',  
  drop_contents => true);
```

Bartosz Bębel, Robert Wrembel - Politechnika Poznańska, Instytut Informatyki