

## 10-3 トランザクションの分離性

### 10-3-1 トランザクションの分離レベル

トランザクションの分離性：トランザクションは、別のトランザクションによる処理の影響を受けない

しかし、実際には他のトランザクションの影響を受けてしまうことがある。

- ・ダーティリード：別トランザクションのまだコミットされていない更新／挿入／削除結果が見えてしまうこと
- ・ファジーリード：別のトランザクションのコミットされた更新／削除結果が見えてしまうこと
- ・ファントムリード：別のトランザクションのコミットされた挿入結果が見えてしまうこと
- ・直列化異常：複数のトランザクションのコミット結果が、どのような処理順序を仮定しても一貫性のない状態になってしまうこと

Query Editor

Query History

1

create table tbl (id integer, count integer);

2

insert into tbl values (1, 10), (1, 20), (2, 10), (2, 20);

3

select \* from tbl;

Data Output

Explain

Messages

Notifications

	<div><div>id</div><div>integer</div></div>	<div><div>count</div><div>integer</div></div>	
1	1	10	
2	1	20	
3	2	10	
4	2	20	

Query Editor

Query History

1

select 1, sum(count) from tbl where id = 2;

Data Output

Explain

Messages

Notifications

?column?  
integer

sum  
bigint

1

1

30

selectでは、表の数字ではなく、単に「1」という数字を取り出している。  
そのため、数字は何でも良い。試しに「50」でも実行してみる。

Query Editor

Query History

1

select 50, sum(count) from tbl where id = 2;

Data Output

Explain

Messages

Notifications

	?column? integer	sum bigint
1	50	30

Read uncommitted：いずれも起こりうる

**Read committed** : ファジーリード、ファントムリード、直列化異常が起こる

Repeatable read : ファントムリード、直列化異常が起こる

Serializable : いずれも起こらない

PostgreSQLでは、デフォルトでRead committedとなっており、ファジーリードとファントムリードと直列化異常が起こる。

## 10-3-2 分離レベルの設定

分離レベルの設定は、「default\_transaction\_isolation」や「BEGIN」、「SET文」などで可能である。

Query Editor   Query History

1   `show default_transaction_isolation;`

Data Output   Explain   Messages   Notifications

	default_transaction_isolation	
	text	
1	read committed	

Query Editor   Query History

1   `set default_transaction_isolation to 'serializable';`  
2  
3   `show default_transaction_isolation;`

Data Output   Explain   Messages   Notifications

	default_transaction_isolation	
	text	
1	serializable	

現在のトランザクションの分離レベルのみを変更する。

Query Editor   Query History

1   `begin isolation level read committed;`  
2  
3   `show transaction_isolation;`

Data Output   Explain   Messages   Notifications

	transaction_isolation	
	text	
1	read committed	

## 10-3-3 分離性による振る舞いの違い

Query Editor

Query History

1

drop table tbl;

2

create table tbl (id integer, value integer);

3

insert into tbl values (1, 100), (2, 150), (3, 200);

4

select \* from tbl;

Data Output

Explain

Messages

Notifications

	<div><div><div>id</div><div>integer</div></div></div>	<div><div><div>value</div><div>integer</div></div></div>	
1	1	100	
2	2	150	
3	3	200	

トランザクション（tx1）とトランザクション（tx2）を並行して実行していく。

Query Editor

Query History

1

begin;

2

3

begin;

4

5

update tbl set value=150 where id = 1;

6

select \* from tbl order by id;

Data Output

Explain

Messages

Notifications

	<div><div>id</div><div>integer</div></div>	<div><div>value</div><div>integer</div></div>
1	1	150
2	2	150
3	3	200

何度か実行してみたが、pgAdminでは教科書通りの方法でトランザクションの分離性による振る舞いの違いを見ることはできないためこの節のコードはスキップとする。

Read committedでは、tx1が更新してコミットしたら、tx2がまだコミットしていなくても更新結果が見えてしまうが

Serializableにおいては、tx2もコミットし終わってからでないと更新結果が見えないようになっている。このようにトランザクションの分離性では、トランザクション実行中での他トランザクションへの影響はないことが理想的である。