### Processamento de Transações e Recuperação a Falhas em BDs

Disciplina Bancos de Dados II

Prof. Renato Fileto

INE/CTC/UFSC

### **Tópicos**

- 1. Introdução
  - Conceituação e a necessidade do controle de sua execução
  - Operações de transações
  - Estados do ciclo de vida e propriedades desejáveis de transações
  - Backup, log e escalonamentos
- Caracterização de escalonamentos quanto a recuperabilidade, ausência de rollback em cascata e rigor
- 3. Caracterização de escalonamentos quanto à serialidade
  - Algoritmo para a detecção de conflitos de serialidade
- 4. Técnicas de controle de transações
  - Trancas e 2-Phase Lock (2PL)
- 5. Técnicas de recuperação de banco de dados
- 6. Bibliografia, leituras recomendadas e listas de exercícios

### Transação

**Transação** é a "execução de um trecho de programa" que **acessa** ou **modifica** o conteúdo da base de dados.

[Elmasri & Navathe, 1996]

• Exemplo 1

T1

read\_item (X); X:=X-N; write\_item (X); read\_item (Y); Y:=Y+N; write\_item (Y); • Exemplo 2

T2

read\_item (X); X:=X+M; write\_item (X);

### Operações de Leitura e de Escrita

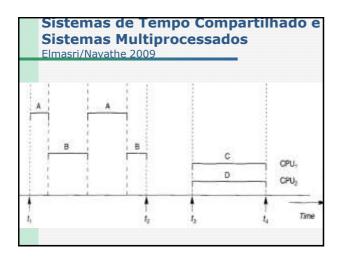
- read\_item(X) ou R(X): lê item de dado X para variável de programa
  - 1. Encontra endereço do bloco de disco contendo X
  - Copia o bloco do disco no buffer de memória (se não estiver previamente no buffer)
  - 3. Copia item X do buffer para variável de programa
- write\_item(X) ou W(X): escreve item X na base de dados
  - 1. Encontra endereço do bloco de disco contendo X
  - 2. Copia o bloco no buffer de memória (se não estiver)
  - 3. Copia item X da variável de programa para buffer
  - Grava bloco do buffer no disco (imediatamente ou mais tarde)

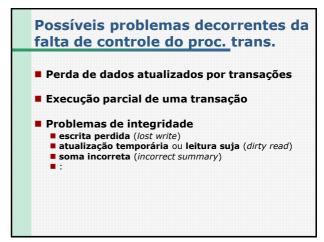
### **Problemas**

- · SGBDs multi-usuários
- Sistemas multi-processo e programação concorrente:
  - tempo compartilhado (execução intercalada)
  - múltiplos processadores (execução simultânea)
- Manutenção da integridade da base de dados
  Falhas de *Hardware* e *Software*
  - → Necessidade de controle da execução de transações
  - → Necessidade de mecanismos para recuperação do BD

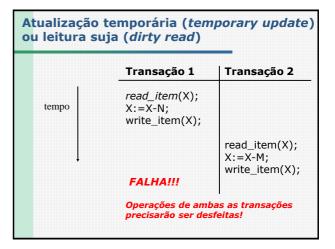
### Tipos de falhas

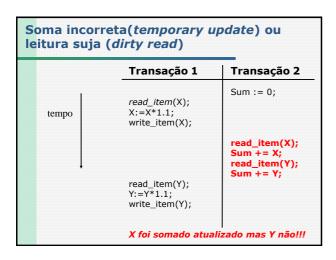
- Falha do sistema computacional (hardware, software, rede)
- Falha na transação
- Erros locais ou exceções
- Falhas devido ao controle de concorrência
- Falhas de disco
- Problemas físicos
- Catástrofes



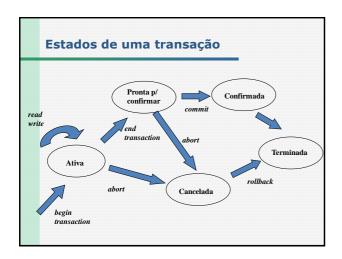


	Transação 1	Transação 2	
tempo	read_item(X);		
	X:=X-N; write_item(X);	read_item(X);	
ļ		X:=X-M; write_item()	





# Operações adicionais de transações BEGIN\_TRANSACTION READ / WRITE END\_TRANSACTION COMMIT\_TRANSACTION ROLLBACK (ABORT)

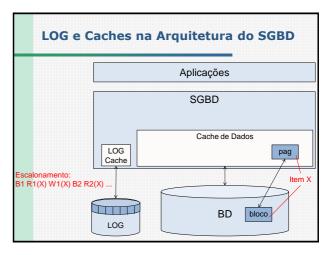


### Propriedades "ACID" das transações

- Atomicidade: todas as operações de uma transação são realizadas ou nenhuma delas
- Consistência: leva o BD de um estado consistente para outro estado consistente
- Independência/Isolamento: o processamento de uma transação não deve interferir em outras, sendo o resultado do processamento concorrente equivalente ao do processamento serial
- Durabilidade (ou permanência): resultados de operações confirmadas não podem ser perdidos

### Marcas do LOG do sistema de BDs

[start-transaction,T]
[write\_item,T,X,old\_value,new\_value]
[read\_item,T,X]
[commit,T]
[abort,T]
[checkpoint]



# Caracterização de escalonamentos quanto à recuperabilidade

- Recuperável: nenhuma transação T que tenha lido item alterado por outra transação T' confirma antes de T' Exemplo de violação: R1(X)W1(X)R2(X)W2(X)C2
- Livre de Rollback em Cascata: nenhuma transação lê item previamente escrito por outra que não tenha confirmado Exemplo de violação: R1(X)W1(X)R2(X)W2(X)
- Estrito: nenhuma transação lê nem escreve item previamente escrito por outra que não tenha confirmado Exemplo de violação: R1(X)W1(X)W2(X)

## Caracterização de escalonamentos quanto à serialidade

- Serial: não há intercalação de operações de diferentes transações
- Não-serial: há intercalação de operações de diferentes transações
- Seriável: a execução equivale à de um escalonamento serial
- Não-Seriável: a execução não equivale à de um escalonamento serial

### **Operações conflitantes**

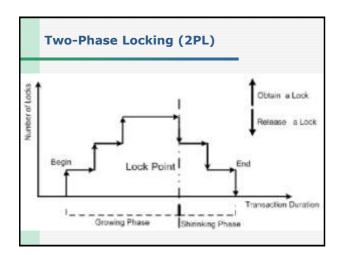
- Par de operações de um mesmo escalonamento tal que ao menos uma delas é WRITE e a outra READ ou WRITE
- Realizadas por transações distintas
- Atuando sobre um mesmo item de dados

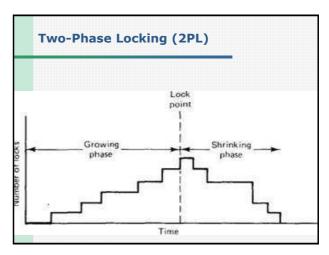
**Exemplo:** R2(Y)R1(X)W1(X)R1(Y)R2(X)

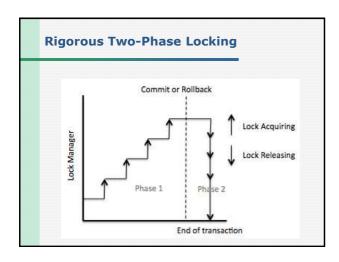
### Importante:

 Um escalonamento não é seriável se seu grafo de precedência de operações conflitantes apresentar qualquer ciclo.

,		
Lock type	read-lock	write-lock
read-lock		x
write-lock	X	X







Transaction Isolation Levels				
Isolation Level	Dirty Read	Nonrepeatable Read	Phantom Read	
READ UNCOMMITTED	Permitted	Permitted	Permitted	
READ COMMITTED		Permitted	Permitted	
REPEATABLE READ			Permitted	
SERIALIZABLE				

