

**Disciplina:** CI1218 - Banco de Dados

**Orientação:** Profa. Dr. Eduardo Almeida

**Equipe:** Alessandra Souza da Silva  
Marisa Sel Franco

GRR20182558

GRR20186556

alessandrasilva@ufpr.br

marisafranco@ufpr.br

## TESTE DE SERIABILIDADE QUANTO AO CONFLITO E DE VISÃO EQUIVALENTE PARA DETECÇÃO DE CONFLITOS DE ESCALONAMENTO DE TRANSAÇÕES

### Introdução

Este relatório tem por objetivo descrever brevemente detalhes de implementação, em C, dos algoritmos de teste de serialidade quanto ao conflito e de visão equivalente para detecção de conflitos de escalonamento de transações concorrentes em Sistema de Gerenciamento em Banco de Dados (SGBD). O trabalho foi desenvolvido nos cursos de Bacharelado em Ciência da Computação e Informática Biomédica, Setor de Ciências Exatas, da Universidade Federal do Paraná (UFPR), em cumprimento aos requisitos parciais da disciplina de Banco de Dados, sob orientação do prof. Dr. Eduardo Almeida.

O **algoritmo de teste de seriabilidade quanto ao conflito** garante que o resultado da execução concorrente de transações é mesmo que o serial. Se houver conflito, as transações não são executadas em paralelo pelo SGBD. Esse algoritmo usa um grafo para representar as transações do escalonamento. Seus passos são:

1. Crie um nó para cada T do escalonamento S;
2. Aresta  $T_i \rightarrow T_j$  para cada  $r(x)$  em  $T_j$  depois de  $w(x)$  em  $T_i$ ;
3. Aresta  $T_i \rightarrow T_j$  para cada  $w(x)$  em  $T_j$  depois de  $r(x)$  em  $T_i$ ;
4. Aresta  $T_i \rightarrow T_j$  para cada  $w(x)$  em  $T_j$  depois de  $w(x)$  em  $T_i$ ;
5. S é serial se não existe ciclo no grafo formado.

Já o **algoritmo de visão equivalente** é menos restritivo do que o algoritmo de seriabilidade quanto ao conflito. Dessa forma, ele permite que alguns conflitos entre transações “passem”. Dois agendamentos S e S', sendo S' uma das versões seriais de S, são ditos visão equivalentes se atenderem às seguintes condições:

1. O mesmo conjunto de transações e operações participam em S e S';
2. Para cada  $r(x)$  de  $T_i$ , se o valor de x lido já foi escrito por  $w(x)$  de  $T_j$ , ou seja, houve  $w(x)$  antes de  $r(x)$  em transações distintas, a mesma coisa deve acontecer para  $r(x)$  de  $T_i$  em S';
3. Se o operador  $w(y)$  em  $T_k$  é a última escrita de y em S, então  $w(y)$  em  $T_i$  deve ser a última escrita em S'.

### Bibliotecas utilizadas

Na implementação, foram usadas apenas bibliotecas padrão da linguagem C: `stdio.h`, `stdlib.h` e `string.h`.

### Compilação e execução

No terminal, execute “make” para compilar o programa. Para executá-lo, basta executar no terminal “./escalona < teste.in > teste.out”.

### Entrada e saída

Conforme apresentado na especificação do trabalho, a **entrada** é feita pela entrada padrão (stdin). O arquivo é formado por uma sequência de linhas, em que cada linha representa uma transação chegando. Cada linha tem quatro campos: o primeiro é o tempo de chegada, o segundo é o identificador da transação, o terceiro é a operação (R=read, W=write, C=commit) e o quarto o atributo que será lido/escrito. Estas linhas estão ordenadas pelo primeiro campo (tempos menores no início indicando a linha do tempo).

A saída do programa também é feita pela saída padrão (stdout). O arquivo é composto por uma sequência de linhas, sendo uma linha para cada escalonamento. Cada linha tem quatro campos separados por espaço (um único espaço entre cada par de campos). O primeiro campo é o identificador do escalonamento. O segundo campo é a lista de transações. E o terceiro apresenta o resultado do algoritmo da garantia da seriabilidade, em que SS e NS significam respectivamente

serial (SS) ou não serial (NS). O quarto campo é o resultado do algoritmo de teste de equivalência de visão, em que SV e NV significam respectivamente equivalente (SV) ou não equivalente (NV).

### Detalhes da implementação

Quanto às **estruturas de dados** utilizadas para implementação dos algoritmos, além de vetores padrão, foram criadas as seguintes estruturas:

Estrutura	O que armazena	Tipos de dados e componentes
transacao	Armazena os dados de uma etapa de uma transação: timestamp, id da transação, operação realizada e item de dados manipulado na operação	<ul style="list-style-type: none"><li>- int timestamp</li><li>- int id_transacao</li><li>- char operacao</li><li>- char item</li></ul>
agendamento	Vetor que armazena um conjunto de transações de um agendamento	<ul style="list-style-type: none"><li>- typedef transacao *</li><li>agendamento</li></ul>
estado	Armazena os números de pré e pós-ordem de um vértice v, obtidos por meio de uma busca em profundidade (DFS) em um grafo	<ul style="list-style-type: none"><li>- int pre</li><li>- int pos</li></ul>
grafo	Armazena a representação de um grafo, cujos vértices são as transações de um escalonamento: número de vértices, matriz de adjacência para representar os arcos do grafo, vetor de estados dos vértices e vetor de ordenação topológica, formada somente caso haja ciclo(s) no grafo	<ul style="list-style-type: none"><li>- int n</li><li>- int *matriz_adj</li><li>- estado *estado</li><li>- int *ordem_topologica</li></ul>

Após receber um agendamento com um ou mais escalonamento de transações, o programa conta o número de linhas do agendamento, o número de transações e demarca o ponto limite, ou seja, o final de cada escalonamento.

**Para cada escalonamento identificado**, é criado um **grafo de transações** utilizado para executar o algoritmo de teste de seriabilidade quanto ao conflito. A seguir, é feita uma **busca em profundidade (DFS)** no grafo direcionado gerado para identificar a presença de ciclos. Grafos com ciclos apontam que há conflito entre as transações e, portanto, o escalonamento não é serializável.

São listadas ainda as transações entre as quais há conflito e aquelas que não apresentam conflito para cada escalonamento.

Como o algoritmo de teste de seriabilidade quanto ao conflito é mais restritivo do que o algoritmo de visão equivalente, **caso** o grafo do escalonamento **NÃO tenha ciclos**, o escalonamento é considerado **serializável** quanto a conflito e **equivalente por visão**.

**Caso contrário**, o escalonamento é considerado **não serializável** quanto a conflito e o programa **avalia se existe um escalonamento serial S' que atenda às condições previstas** no algoritmo de visão equivalente **para que o escalonamento seja considerado equivalente por visão**.

Quanto à **modularização**, o programa está dividido da seguinte forma:

1. **“escalona.c”** - programa principal;
2. **“auxiliar.c”** e **“auxiliar.h”** - contêm as funções auxiliares para leitura da entrada e geração da saída;
3. **“agendamentos.c”** e **“agendamentos.h”** - contêm as funções usadas nas etapas dos algoritmos de teste de seriabilidade quanto ao conflito e de equivalência por visão, além das definições das estruturas de dados “transacao” e “agendamento”;
4. **“grafos.c”** e **“grafos.h”** - contêm as funções usadas na criação do grafo e na busca por ciclos, incluindo a DFS, além das definições das estruturas de dados “estado” e “grafo”.

**Outros detalhes** sobre a implementação e funções utilizadas podem ser vistos nos **comentários do código**.