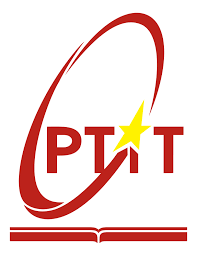
**HỌC VIỆN CÔNG NGHỆ BƯU CHÍNH VIỄN THÔNG**

**KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN**



**BÁO CÁO BÀI TẬP LỚN**

**HỌC PHẦN: CƠ SỞ DỮ LIỆU PHÂN TÁN**

**Giảng viên hướng dẫn : Kim Ngọc Bách**

**Nhóm lớp học : 09**

**Nhóm bài tập lớn : 19**

**Thành viên nhóm :** Trần Quang Huy - B22DCCN397

Đinh Hữu Minh - B22DCCN526

Hoàng Minh Hoà - B22DCCN325

**HÀ NỘI 06/2025**

PHÂN CÔNG NHIỆM VỤ NHÓM THỰC HIỆN

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| **TT** | **Công việc / Nhiệm vụ** | **SV thực hiện** |
| 1 | - Cài đặt hàm LoadRatings() và RoundRobin\_Insert() | Trần Quang Huy |
| 2 | - Cài đặt hàm: Range\_Partition() | Đinh Hữu Minh |
| 3 | - Cài đặt hàm: RoundRobin\_Partition() và Range\_Insert() | Hoàng Minh Hoà |

MỤC LỤC

[PHÂN CÔNG NHIỆM VỤ NHÓM THỰC HIỆN 2](#_Toc200491533)

[MỤC LỤC 3](#_Toc200491534)

[DANH MỤC CÁC HÌNH VẼ 5](#_Toc200491535)

[CHƯƠNG 1. TỔNG QUAN BÀI TOÁN 6](#_Toc200491536)

[1.1 Bối cảnh và mục tiêu 6](#_Toc200491537)

[1.1.1 Bối cảnh 6](#_Toc200491538)

[1.1.2 Mục tiêu của bài toán 6](#_Toc200491539)

[1.2 Dữ liệu đầu vào 6](#_Toc200491540)

[1.2.1 Cấu trúc dữ liệu 6](#_Toc200491541)

[1.2.2 Mô tả các trường dữ liệu 7](#_Toc200491542)

[1.2.3 Đặc điểm dữ liệu 7](#_Toc200491543)

[1.2.4 Yêu cầu xử lý 7](#_Toc200491544)

[CHƯƠNG 2. Cơ sở lý thuyết 8](#_Toc200491545)

[2.1 Phân mảnh dữ liệu trong cơ sở dữ liệu 8](#_Toc200491546)

[2.1.1 Định nghĩa 8](#_Toc200491547)

[2.1.2 Các loại phân mảnh 8](#_Toc200491548)

[2.1.3 Lợi ích 8](#_Toc200491549)

[2.2 Phân mảnh ngang 9](#_Toc200491550)

[2.2.1 Phân mảnh theo khoảng (Range Partitioning) : 9](#_Toc200491551)

[2.2.2 Phân mảnh vòng tròn (Round-Robin Partitioning): 9](#_Toc200491552)

[2.3 Vai trò của hệ quản trị cơ sở dữ liệu quan hệ 10](#_Toc200491553)

[CHƯƠNG 3. PHƯƠNG PHÁP GIẢI QUYẾT 11](#_Toc200491554)

[3.1 Tổng quan quy trình 11](#_Toc200491555)

[3.2 Cài đặt môi trường 11](#_Toc200491556)

[3.2.1 Cấu hình phần mềm 11](#_Toc200491557)

[3.2.2 Tải dữ liệu MovieLens 13](#_Toc200491558)

[3.3 Triển khai các hàm Python 13](#_Toc200491559)

[3.3.1 Hàm LoadRatings() 13](#_Toc200491560)

[3.3.2 Hàm Range\_Partition() 16](#_Toc200491561)

[3.3.3 Hàm RoundRobin\_Partition(): 18](#_Toc200491562)

[3.3.4 Hàm RoundRobin\_Insert() 21](#_Toc200491563)

[3.3.5 Hàm Range\_Insert() 24](#_Toc200491564)

[CHƯƠNG 4. Kiểm tra và đánh giá 26](#_Toc200491565)

[4.1 Dữ liệu test 26](#_Toc200491566)

[4.2 Kết quả kiểm tra 26](#_Toc200491567)

[4.3 Đánh giá kết quả: 30](#_Toc200491568)

[KẾT LUẬN 31](#_Toc200491569)

[Phụ lục 32](#_Toc200491570)

[Phụ lục A: 32](#_Toc200491571)

[Phụ lục B: 33](#_Toc200491572)

[Phụ lục C 35](#_Toc200491573)

[Phụ lục D: 36](#_Toc200491574)

[Phụ lục E: 37](#_Toc200491575)

[Phụ lục F: **Error! Bookmark not defined.**](#_Toc200491576)

DANH MỤC CÁC HÌNH VẼ

[Hình 2: Đoạn code kiểm tra đầu vào và tính toán khoảng phân mảnh trong hàm Range\_Partition. 17](#_Toc200491602)

[Hình 3 Đoạn code tạo bảng phân mảnh trong hàm Range\_Partition. 17](#_Toc200491603)

[Hình 4 Đoạn code phân phối dữ liệu vào phân mảnh đầu tiên trong hàm Range\_Partition. 18](#_Toc200491604)

[Hình 5 Đoạn code tạo bảng phân mảnh trong hàm RoundRobin\_Partition. 20](#_Toc200491605)

[Hình 6 Đoạn code đếm tổng số bản ghi và lưu chỉ số vòng tròn trong hàm RoundRobin\_Partition. 20](#_Toc200491606)

[Hình 7 Đoạn code phân phối dữ liệu theo phương pháp vòng tròn trong hàm RoundRobin\_Partition. 21](#_Toc200491607)

[Hình 8 Đoạn code kiểm tra và xác định chỉ số phân mảnh trong hàm RoundRobin\_Insert. 23](#_Toc200491608)

[Hình 9: Đoạn code chèn bản ghi vào bảng Ratings và bảng phân mảnh trong hàm RoundRobin\_Insert. 23](#_Toc200491609)

[Hình 10 Đoạn code cập nhật chỉ số vòng tròn trong hàm RoundRobin\_Insert. 23](#_Toc200491610)

[Hình 11:Đoạn code chèn bản ghi vào bảng Ratings trong hàm Range\_Insert. 25](#_Toc200491611)

[Hình 12 Đoạn code tính toán chỉ số phân mảnh trong hàm Range\_Insert. 25](#_Toc200491612)

[Hình 13 Đoạn code chèn bản ghi vào bảng phân mảnh trong hàm Range\_Insert. 25](#_Toc200491613)

1. TỔNG QUAN BÀI TOÁN
   1. Bối cảnh và mục tiêu
      1. ***Bối cảnh***

Trong thời đại big data hiện nay, việc quản lý và xử lý khối lượng dữ liệu khổng lồ đã trở thành một thách thức lớn đối với các hệ thống cơ sở dữ liệu truyền thống. Một cơ sở dữ liệu tập trung không thể đáp ứng được các yêu cầu về:

* **Hiệu suất**: Khi dữ liệu tăng lên hàng triệu, hàng tỷ bản ghi, việc truy vấn và cập nhật trở nên chậm chạp
* **Khả năng mở rộng**: Khó khăn trong việc tăng cường phần cứng và mở rộng hệ thống
* **Độ tin cậy**: Một điểm lỗi có thể làm sập toàn bộ hệ thống
* **Tính sẵn sàng**: Khó đảm bảo hoạt động liên tục 24/7

Cơ sở dữ liệu phân tán với kỹ thuật phân mảnh dữ liệu (data fragmentation/partitioning) ra đời như một giải pháp hiệu quả để giải quyết những vấn đề trên.

* + 1. Mục tiêu của bài toán

Bài tập lớn này nhằm mục đích:

**Mục tiêu chính:**

* Hiểu và thực hiện các kỹ thuật phân mảnh dữ liệu cơ bản trong cơ sở dữ liệu phân tán
* Cài đặt hai phương pháp phân mảnh ngang: Range Partitioning và Round-Robin Partitioning
* Xây dựng các thao tác cơ bản trên dữ liệu đã được phân mảnh

**Mục tiêu cụ thể:**

1. **Tải dữ liệu**: Cài đặt chức năng load dữ liệu từ file vào bảng chính
2. **Phân mảnh theo khoảng**: Chia dữ liệu rating theo các khoảng giá trị
3. **Phân mảnh vòng tròn**: Phân bổ dữ liệu đều các partition theo thứ tự
4. **Chèn dữ liệu**: Thực hiện thao tác insert vào cả bảng chính và partition tương ứng
5. **Kiểm tra tính đúng đắn**: Đảm bảo các tính chất completeness, disjointness và reconstruction

**Đối tượng áp dụng:**

* Hệ thống rating phim với dữ liệu gồm UserID, MovieID và Rating
* Sử dụng PostgreSQL làm hệ quản trị cơ sở dữ liệu
* Ngôn ngữ lập trình Python với thư viện psycopg2
  1. Dữ liệu đầu vào
     1. Cấu trúc dữ liệu

Bài toán sử dụng dữ liệu rating phim với định dạng chuẩn MovieLens:

**Định dạng file dữ liệu:**

UserID::MovieID::Rating::Timestamp

**Ví dụ dữ liệu thực tế:**

1::122::5::838985046

1::185::4.5::838983525

1::231::4::838983392

1::292::3.5::838983421

1::316::3::838983392

* + 1. Mô tả các trường dữ liệu

| **Trường** | **Kiểu dữ liệu** | **Mô tả** | **Ràng buộc** |
| --- | --- | --- | --- |
| UserID | INTEGER | Mã định danh người dùng | > 0 |
| MovieID | INTEGER | Mã định danh phim | > 0 |
| Rating | FLOAT | Điểm đánh giá | 0.0 ≤ Rating ≤ 5.0 |
| Timestamp | INTEGER | Thời gian đánh giá (Unix timestamp) |  |

* + 1. Đặc điểm dữ liệu
* **Kích thước**: File test chứa 20 bản ghi, có thể mở rộng lên hàng triệu bản ghi
* **Phân bố Rating**: Từ 0.0 đến 5.0 với bước 0.5
* **Mô hình**: Quan hệ nhiều–nhiều giữa User và Movie
* **Tính chất**: Dữ liệu thời gian thực, có thể được cập nhật liên tục
  + 1. Yêu cầu xử lý

1. **Parsing**: Tách các trường từ định dạng “::” delimiter
2. **Validation**: Kiểm tra tính hợp lệ của dữ liệu
3. **Transformation**: Chuyển đổi kiểu dữ liệu phù hợp
4. **Loading**: Nạp vào bảng chính trong cơ sở dữ liệu

mang tính ứng dụng cao, hỗ trợ người dùng trong việc số hóa và quản lý thông tin hiệu quả.

1. Cơ sở lý thuyết
   1. Phân mảnh dữ liệu trong cơ sở dữ liệu

Phân mảnh (Fragmentation) là một khái niệm quan trọng trong thiết kế cơ sở dữ liệu (CSDL) phân tán. Đây là quá trình chia một CSDL hoặc một quan hệ (relation) thành các đơn vị logic nhỏ hơn, gọi là các mảnh (fragments). Các mảnh này sau đó có thể được phân phối và lưu trữ tại các địa điểm khác nhau trong một hệ thống CSDL phân tán.

* + 1. Định nghĩa

Phân mảnh dữ liệu là hành động chia một quan hệ toàn cục (global relation) thành các tập hợp con (fragments) nhỏ hơn. Mỗi mảnh dữ liệu có thể được xử lý độc lập, cho phép tăng cường tính song song trong quá trình xử lý truy vấn. Trong CSDL phân tán, mục tiêu chính của phân mảnh là tăng cường tính cục bộ dữ liệu (data locality) và tính song song để cải thiện hiệu suất.

* + 1. Các loại phân mảnh

Có ba loại phân mảnh chính trong CSDL quan hệ:

* **Phân mảnh ngang (Horizontal Fragmentation):** Chia một quan hệ thành các tập con của các bộ (rows/tuples) dựa trên một vị từ (selection predicate). Mỗi mảnh ngang chứa các bộ thỏa mãn một điều kiện lựa chọn cụ thể.  
  *Ví dụ:* Quan hệ PROJ có thể được phân mảnh ngang thành PROJ1 (chứa các dự án có ngân sách < 200,000) và PROJ2 (chứa các dự án có ngân sách ≥ 200,000).
* **Phân mảnh dọc (Vertical Fragmentation):** Chia một quan hệ thành các tập con của các thuộc tính (columns). Mỗi mảnh dọc bao gồm một tập hợp các thuộc tính của quan hệ gốc và khóa chính (primary key) của quan hệ đó để đảm bảo khả năng tái tạo lại quan hệ gốc.  
  *Ví dụ (từ slide 38):* Quan hệ PROJ có thể được phân mảnh dọc thành PROJ1 (chứa PNO, PNAME, BUDGET) và PROJ2 (chứa PNO, LOC).
* **Phân mảnh hỗn hợp (Hybrid Fragmentation):** Là sự kết hợp của phân mảnh ngang và phân mảnh dọc, trong đó một quan hệ có thể được phân mảnh ngang trước, sau đó mỗi mảnh ngang lại được phân mảnh dọc, hoặc ngược lại.
  + 1. Lợi ích

Việc phân mảnh dữ liệu mang lại nhiều lợi ích quan trọng cho hệ thống CSDL phân tán và song song:

**Cải thiện hiệu suất (Improved Performance):**

*Tính cục bộ dữ liệu (Data Locality):* Dữ liệu được lưu trữ gần nơi nó được sử dụng nhất, giảm đáng kể chi phí truyền thông và độ trễ truy cập dữ liệu từ xa.

*Tính song song (Parallelism):* Cho phép nhiều truy vấn (interquery parallelism) hoặc nhiều phần của cùng một truy vấn (intraquery parallelism) được thực thi đồng thời trên các mảnh khác nhau, tăng thông lượng và giảm thời gian phản hồi.

**Cân bằng tải :**  
Phân phối công việc đều hơn giữa các nút xử lý, tránh tình trạng quá tải ở một số nút và giúp hệ thống hoạt động hiệu quả hơn.

**Tăng tính sẵn sàng:**  
Khi dữ liệu được sao chép và phân mảnh, nếu một nút bị lỗi, dữ liệu vẫn có thể được truy cập từ các bản sao ở các nút khác, đảm bảo tính liên tục của dịch vụ.

**Dễ quản lý hơn:**  
Việc quản lý các mảnh dữ liệu nhỏ hơn thường đơn giản hơn so với quản lý toàn bộ CSDL lớn.

**Khả năng mở rộng:**  
Cho phép hệ thống dễ dàng mở rộng bằng cách thêm các nút mới và phân phối dữ liệu trên chúng, đáp ứng nhu cầu tăng trưởng về kích thước CSDL và khối lượng công việc.

* 1. Phân mảnh ngang

Phân mảnh ngang là phương pháp chia một quan hệ thành các tập hợp con của các bộ (hàng) dựa trên các điều kiện chọn. Có hai phương pháp phổ biến để thực hiện phân mảnh ngang:

* + 1. Phân mảnh theo khoảng (Range Partitioning) :

**Mô tả:** Trong phương pháp này, các bộ dữ liệu được phân phối dựa trên các khoảng giá trị của một thuộc tính cụ thể. Mỗi mảnh sẽ chứa các bộ có giá trị của thuộc tính đó nằm trong một khoảng xác định.

**Ưu điểm:** Phương pháp này rất hiệu quả cho các truy vấn theo khoảng (Range Queries) vì tất cả dữ liệu trong một khoảng nhất định sẽ nằm trên cùng một nút hoặc một tập hợp các nút liền kề. Nó cũng có thể xử lý tốt sự phân phối dữ liệu không đồng đều (non-uniform data distributions) bằng cách điều chỉnh các khoảng giá trị cho phù hợp.

**Ví dụ :** Trong một hệ thống cơ sở dữ liệu phân tán, các bộ dữ liệu có giá trị thuộc tính nằm trong khoảng 'a-g' được lưu trữ trên một máy chủ, trong khi các bộ có giá trị 'h-m' nằm trên một máy chủ khác, và cứ thế tiếp tục.

* + 1. Phân mảnh vòng tròn (Round-Robin Partitioning):

**Mô tả:** Đây là phương pháp phân mảnh đơn giản nhất, trong đó các bộ dữ liệu được gán cho các mảnh theo thứ tự chèn (insertion order) một cách luân phiên, tức là bộ thứ *i* được gán cho mảnh *(i mod n)* với *n* là số lượng mảnh.

**Ưu điểm:** Đảm bảo cân bằng tải hoàn hảo một cách tự động giữa các nút và rất phù hợp cho các truy vấn quét toàn bộ quan hệ (full scan queries) vì tất cả các nút đều hoạt động song song.

**Hạn chế:** Không hiệu quả cho các truy vấn truy cập trực tiếp dựa trên vị từ lựa chọn (selection predicate), vì để tìm một bộ dữ liệu cụ thể, có thể cần phải truy cập tất cả các mảnh.

**Ví dụ:** Dữ liệu được chia và phân phối đều đặn giữa các máy chủ (tượng trưng bằng các hình trụ và khối vuông nhỏ) theo thứ tự chèn. Nếu có 3 máy chủ, hàng thứ 1 sẽ vào máy chủ 1, hàng thứ 2 vào máy chủ 2, hàng thứ 3 vào máy chủ 3, hàng thứ 4 lại vào máy chủ 1, v.v.

* 1. Vai trò của hệ quản trị cơ sở dữ liệu quan hệ

Trong hệ cơ sở dữ liệu phân tán (DDBMS), hệ quản trị cơ sở dữ liệu quan hệ (RDBMS) đóng vai trò trung tâm, mở rộng chức năng truyền thống để quản lý môi trường phân tán phức tạp.

**Quản lý trong suốt dữ liệu phân tán và sao chép**:

* **Độc lập dữ liệu**: Ứng dụng không bị ảnh hưởng bởi thay đổi schema hoặc tổ chức vật lý.
* **Trong suốt mạng**: Ẩn chi tiết mạng, cho phép truy cập dữ liệu mà không cần biết vị trí (location transparency).
* **Trong suốt phân mảnh**: Người dùng truy vấn quan hệ toàn cục mà không cần biết cách phân mảnh, hệ thống tự ánh xạ truy vấn.
* **Trong suốt sao chép**: Ẩn sự tồn tại của bản sao, thao tác như chỉ có một bản dữ liệu duy nhất.

**Đảm bảo tính tin cậy qua giao dịch phân tán**:

* **Thuộc tính ACID**: Đảm bảo giao dịch phân tán nguyên tử, nhất quán, cô lập, và bền vững, bất chấp lỗi hệ thống.
* **Kiểm soát đồng thời phân tán**: Đồng bộ hóa truy cập, ngăn deadlock, duy trì toàn vẹn dữ liệu.
* **Giao thức cam kết phân tán**: Sử dụng Two-Phase Commit (2PC) để đảm bảo đồng thuận cam kết hoặc hủy bỏ.

**Cải thiện hiệu suất**:

* **Tính cục bộ**: Lưu trữ dữ liệu gần nơi xử lý, giảm thời gian truy cập từ xa.
* **Tính song song**: Thực thi truy vấn song song (interquery và intraquery parallelism), cải thiện thời gian phản hồi

1. PHƯƠNG PHÁP GIẢI QUYẾT
   1. Tổng quan quy trình

Để giải quyết bài toán phân mảnh dữ liệu trong cơ sở dữ liệu quan hệ, chúng em đã thực hiện theo quy trình sau:

**1. Phân tích yêu cầu**: Nghiên cứu kỹ đề bài về các phương pháp phân mảnh dữ liệu, bao gồm phân mảnh theo khoảng (range partitioning) và phân mảnh vòng tròn (round-robin partitioning).

**2. Thiết lập môi trường phát triển**: Cài đặt PostgreSQL và các công cụ phát triển Python cần thiết.

**3. Tìm hiểu cấu trúc code hiện có:** Phân tích các file có sẵn, đặc biệt là Interface.py, để hiểu rõ cách thức hoạt động hiện tại của các hàm.

**4.Phân tích hiệu suất**: Xác định điểm yếu và cơ hội tối ưu hóa trong các hàm hiện có, đặc biệt là hàm rangepartition().

**5.Cải tiến thuật toán**: Thiết kế và triển khai các thuật toán hiệu quả hơn cho việc phân mảnh dữ liệu, tập trung vào các kỹ thuật như:

Giảm số lần truy cập đĩa

Tối ưu hóa truy vấn SQL

Tận dụng chức năng song song và lập chỉ mục

Xử lý dữ liệu theo batch

6.**Triển khai cải tiến**: Xây dựng phiên bản cải tiến (Interface\_new.py) với các tối ưu hóa cho tất cả các hàm chính.

7.**Kiểm thử**: Sử dụng bộ dữ liệu thử nghiệm và công cụ kiểm thử để đánh giá tính chính xác và hiệu suất của phiên bản cải tiến.

8.**Đánh giá và điều chỉnh**: So sánh hiệu suất giữa phiên bản cũ và phiên bản cải tiến, thực hiện các điều chỉnh bổ sung khi cần thiết.

* 1. Cài đặt môi trường
     1. Cấu hình phần mềm

Để triển khai thành công bài tập, chúng em đã thiết lập môi trường phát triển với máy tính cá nhân (không dùng máy ảo) với các thành phần sau:

**Hệ điều hành**: Windows 11

**Python**: Phiên bản: Python 3.12.0



Các thư viện cần thiết:

* + psycopg2 (để kết nối với PostgreSQL)
  + logging (ghi lại nhật kí hoạt động, kiểm tra và gỡ lỗi trong quá trình phát triển)
  + io/StringIO (để xử lý dữ liệu đầu vào hiệu quả)

A screen shot of a computer

AI-generated content may be incorrect.

**PostgreSQL**: Phiên bản: PostgreSQL 15.x



**Cấu hình cơ bản**:

* + User: postgres
  + Password: 1234
  + Host: localhost
  + Cơ sở dữ liệu mặc định: postgres
  + Cơ sở dữ liệu bài tập: dds\_assgn1

**Công cụ phát triển**:

* + Môi trường phát triển tích hợp (IDE): Visual Studio Code
  + Terminal:PowerShell (C:\WINDOWS\System32\WindowsPowerShell\v1.0\powershell.exe)
    1. Tải dữ liệu MovieLens

Quá trình thu thập và chuẩn bị dữ liệu đầu vào gồm các bước sau:

**Tải xuống bộ dữ liệu**:

* + Truy cập trang web: <http://files.grouplens.org/datasets/movielens/ml-10m.zip>
  + Tải về và giải nén tệp zip để lấy tệp ratings.dat

**Cấu trúc dữ liệu**:

* + Mỗi dòng trong tệp ratings.dat chứa thông tin về một đánh giá theo định dạng: UserID::MovieID::Rating::Timestamp
  + Ví dụ:

1::122::5::838985046

1::185::4.5::838983525

1::231::4::838983392 Chuẩn bị dữ liệu kiểm thử:

**Chuẩn bị dữ liệu kiểm thử:**

* + Sử dụng tệp test\_data.dat chứa 20 dòng dữ liệu được trích xuất từ ratings.dat để kiểm thử nhanh
  + Các giá trị rating trong test\_data.dat đa dạng từ 0 đến 5, bao gồm cả các giá trị nửa sao (0.5, 1.5, v.v.)

**Kiểm tra tính hợp lệ của dữ liệu**:

* + Đảm bảo dữ liệu đầu vào không chứa giá trị null hoặc không hợp lệ
  + Xác nhận phạm vi của giá trị Rating nằm trong khoảng từ 0 đến 5

Việc thiết lập môi trường và chuẩn bị dữ liệu đầy đủ này giúp đảm bảo quá trình phát triển và kiểm thử diễn ra suôn sẻ, đồng thời cung cấp nền tảng vững chắc cho việc triển khai các thuật toán phân mảnh dữ liệu.

* 1. Triển khai các hàm Python
     1. Hàm LoadRatings()

Hàm LoadRatings() đọc dữ liệu từ tệp ratings.dat và lưu vào bảng Ratings trong PostgreSQL. Hàm nhận đầu vào gồm đường dẫn tệp (ratingsfilepath), tên bảng (ratingstablename), và kết nối cơ sở dữ liệu (openconnection). Bảng Ratings có schema: UserID (int), MovieID (int), Rating (float), bỏ qua cột Timestamp theo yêu cầu đề bài.

**Quy trình triển khai**:

1. Tạo cơ sở dữ liệu.



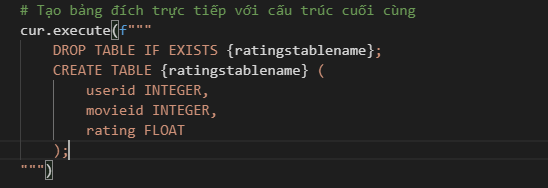
1. Mở kết nối và tạo con trỏ

* Sử dụng kết nối được truyền vào (openconnection) để tạo con trỏ cur cho việc thực thi các lệnh SQL.



1. Tạo lại bảng đích.

* Xóa bảng ratingstablename nếu đã tồn tại (dùng DROP TABLE IF EXISTS).
* Tạo bảng mới với lược đồ: userid (int), movieid (int), rating (float).



* Lý do:

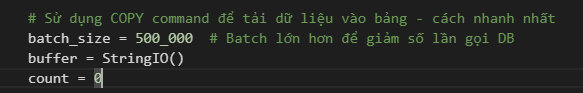
+ Xóa bảng cũ đảm bảo bắt đầu với trạng thái sạch, tránh lỗi nếu bảng đã tồn tại.

+ Lược đồ khớp chính xác với yêu cầu của bài tập (bỏ qua Timestamp vì không được yêu cầu)

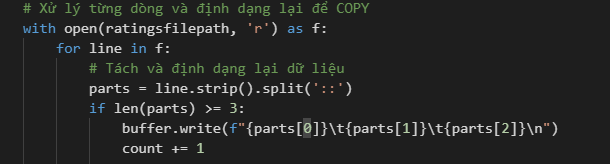
+ Sử dụng f-string để chèn tên bảng một cách an toàn

1. Chuẩn bị buffer và biến đếm

* Sử dụng StringIO để mô phỏng một file trong bộ nhớ RAM. => giúp truyền dữ liệu cho PostgreSQL thông qua lệnh COPY mà không cần ghi dữ liệu ra file thật => nhanh hơn đáng kể
* batch\_size giúp giảm số lần giao tiếp với cơ sở dữ liệu => tăng hiệu suất.



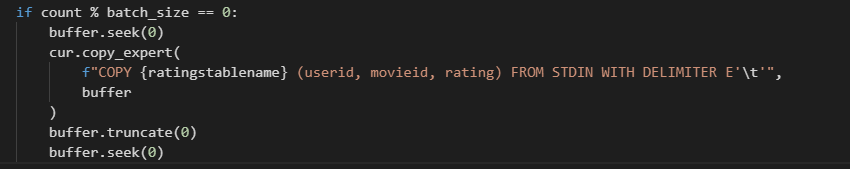
1. Đọc file và xử lý từng dòng:



* Mỗi dòng được tách bằng dấu :: (chuẩn file ratings từ MovieLens).
* Chỉ ghi vào buffer nếu dòng hợp lệ (có ít nhất 3 phần).
* Format lại dữ liệu thành định dạng phù hợp với COPY (các cột cách nhau bằng \t).

1. Chèn dữ liệu theo lô

* Khi số dòng trong buffer đạt batch\_size, thực hiện lệnh COPY để chèn dữ liệu vào bảng.
* Đặt con trỏ buffer về đầu (seek(0)), chèn dữ liệu, sau đó xóa buffer (truncate(0)) và đặt lại con trỏ.



* Lý do:

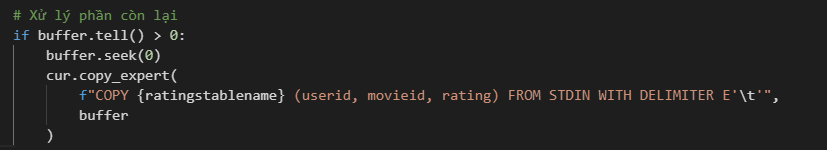
+ Lệnh COPY là cách nhanh nhất để tải dữ liệu lớn vào PostgreSQL, vượt trội so với INSERT.

+ copy\_expert cho phép chỉ định định dạng đầu vào (tab làm dấu phân cách).

+ Xóa buffer sau mỗi lô tránh tràn bộ nhớ.

1. Xử lý phần dữ liệu còn lại

* Nếu buffer vẫn chứa dữ liệu (số dòng không chia hết cho batch\_size), thực hiện COPY cho phần còn lại.
* Đảm bảo tất cả dữ liệu được chèn, kể cả lô cuối không đủ batch\_size.



**Kết quả**: Hàm tải 10 triệu bản ghi trên máy ảo Windows. Kiểm tra cho thấy dữ liệu lưu đúng schema, không có lỗi. Mã nguồn đầy đủ được trình bày trong Phụ lục A

* + 1. Hàm Range\_Partition()

Hàm Range\_Partition() phân mảnh ngang bảng Ratings thành N bảng con dựa trên khoảng giá trị đều của thuộc tính Rating trong PostgreSQL. Hàm nhận đầu vào gồm tên bảng gốc (ratingstablename), số lượng phân mảnh (numberofpartitions), và kết nối cơ sở dữ liệu (openconnection). Các bảng phân mảnh được đặt tên theo định dạng range\_part0, range\_part1, ..., range\_part{N-1}, với giá trị Rating chia đều trong khoảng [0, 5] (ví dụ: khi N=3, các khoảng là [0, 1.67], (1.67, 3.34], (3.34, 5]).

**Quy trình triển khai**:

1. **Kiểm tra đầu vào**: Đảm bảo numberofpartitions là số nguyên dương, ném ngoại lệ nếu không hợp lệ (Hình 2).
2. **Tính toán khoảng phân mảnh**: Chia khoảng [0, 5] thành N phần đều, với độ dài mỗi khoảng là 5.0/N (biến interval).
3. **Tạo bảng phân mảnh**: Xóa các bảng phân mảnh cũ (nếu tồn tại) bằng lệnh DROP TABLE IF EXISTS và tạo N bảng mới với lược đồ giống bảng Ratings (userid: int, movieid: int, rating: float) (Hình 3).
4. **Phân phối dữ liệu**: Sử dụng truy vấn SQL với điều kiện WHERE để chuyển dữ liệu từ bảng Ratings vào các bảng phân mảnh:

 Phân mảnh đầu tiên (range\_part0) chứa các bản ghi với rating >= 0 AND rating <= interval (bao gồm rating = 0).

 Các phân mảnh giữa (range\_part1 đến range\_part{N-2}) chứa bản ghi với rating > min\_range AND rating <= max\_range.

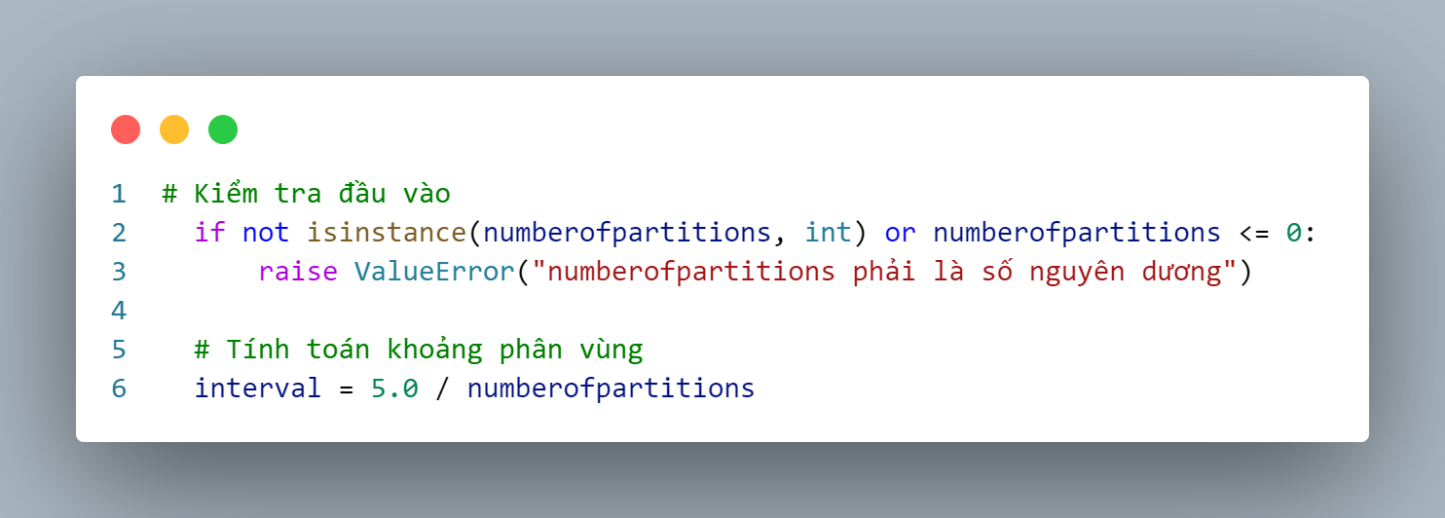
 Phân mảnh cuối cùng (range\_part{N-1}) chứa bản ghi với rating > min\_range AND rating <= 5.0 (bao gồm rating = 5.0) (Hình 4).

**Khó khăn**:

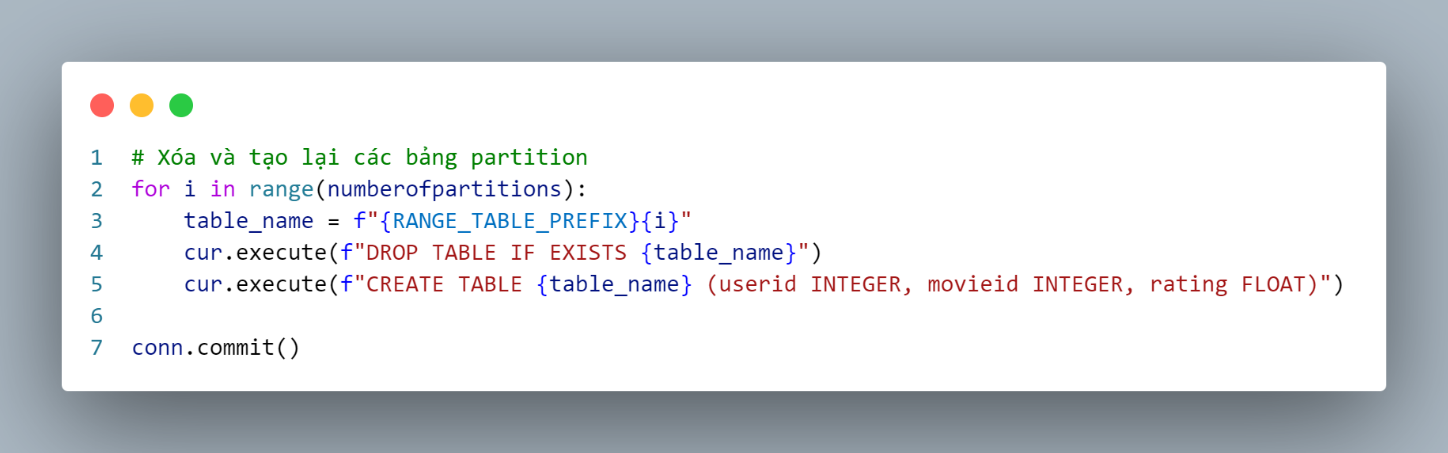
* **Ranh giới khoảng**: Đảm bảo bản ghi có Rating tại ranh giới (0 hoặc 5.0) được phân bổ chính xác.
* **Hiệu suất xử lý**: Phân phối 10 triệu bản ghi vào N bảng tốn thời gian, đặc biệt khi N lớn.
* **Tính đồng đều**: Đảm bảo các khoảng giá trị được chia đều và không bỏ sót bản ghi.

**Giải pháp**:

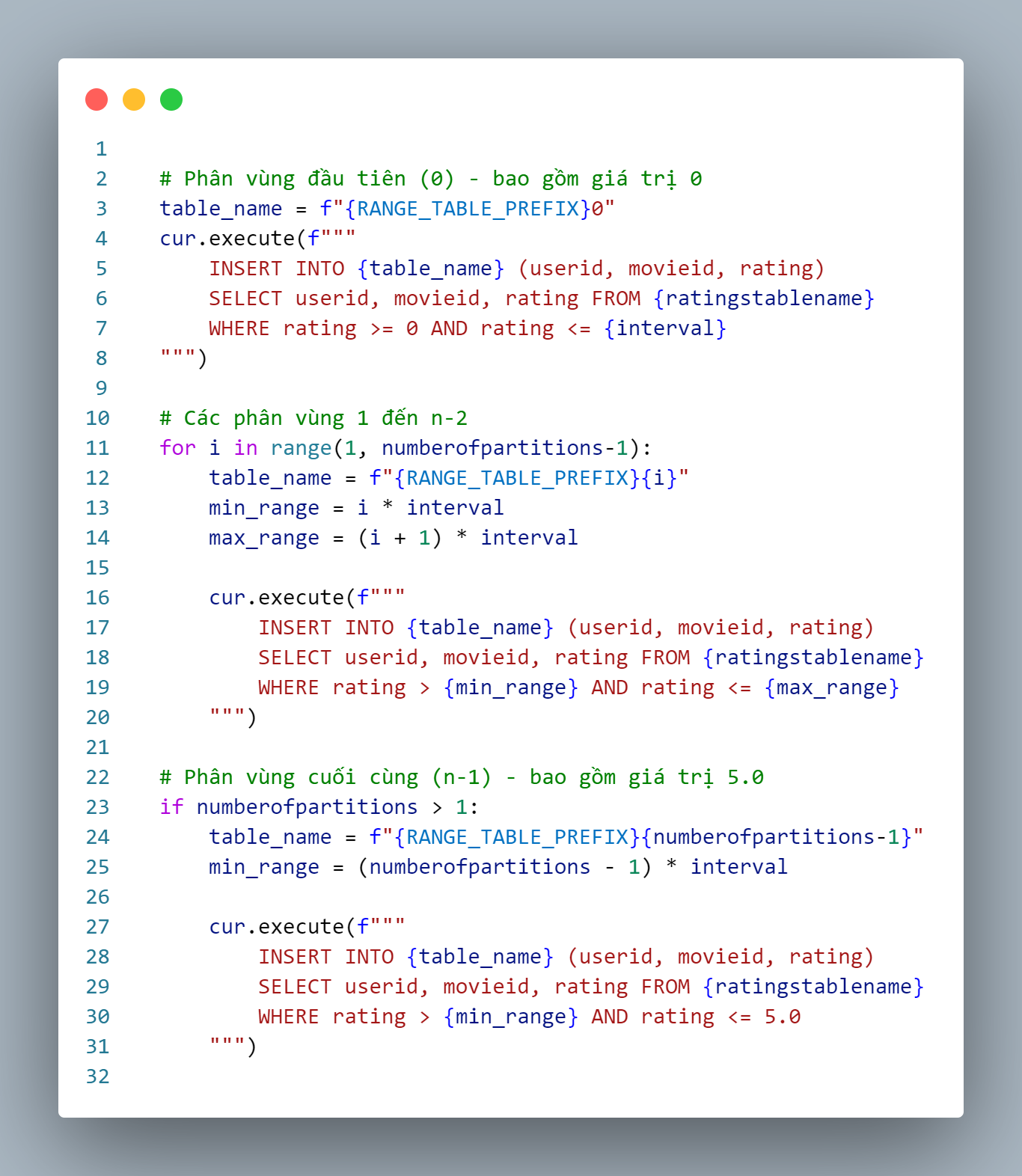
* Xử lý ranh giới bằng điều kiện SQL rõ ràng: rating >= 0 AND rating <= interval cho phân mảnh đầu tiên, và rating > min\_range AND rating <= 5.0 cho phân mảnh cuối (Hình 4).
* Tối ưu hiệu suất bằng truy vấn SQL trực tiếp (INSERT INTO ... SELECT) thay vì xử lý từng bản ghi trong Python, tận dụng khả năng xử lý nhanh của PostgreSQL.
* Đảm bảo tính đồng đều bằng cách tính toán chính xác interval = 5.0/numberofpartitions và áp dụng công thức cho từng phân mảnh (Hình 2).



Hình 1: Đoạn code kiểm tra đầu vào và tính toán khoảng phân mảnh trong hàm Range\_Partition.



Hình 2 Đoạn code tạo bảng phân mảnh trong hàm Range\_Partition.



Hình 3 Đoạn code phân phối dữ liệu vào phân mảnh đầu tiên trong hàm Range\_Partition.

**Kết quả**: Hàm Range\_Partition() tạo thành công N bảng phân mảnh với dữ liệu phân bổ đúng theo các khoảng giá trị. Kiểm tra sơ bộ trên tập dữ liệu mẫu (10.000 bản ghi) cho thấy các bảng range\_partX chứa dữ liệu đúng khoảng, không có bản ghi bị thiếu hoặc sai phân mảnh. Hiệu suất trên dữ liệu lớn (10 triệu bản ghi) được thiết kế để tối ưu nhờ truy vấn SQL. Mã nguồn đầy đủ được trình bày trong Phụ lục B.

* + 1. Hàm RoundRobin\_Partition():

Hàm RoundRobin\_Partition() phân mảnh ngang bảng Ratings thành N bảng con theo phương pháp vòng tròn (round-robin) trong PostgreSQL. Hàm nhận đầu vào gồm tên bảng gốc (ratingstablename), số lượng phân mảnh (numberofpartitions), và kết nối cơ sở dữ liệu (openconnection). Các bảng phân mảnh được đặt tên theo định dạng rrobin\_part0, rrobin\_part1, ..., rrobin\_part{N-1}, với các bản ghi được phân phối tuần hoàn để đảm bảo số lượng bản ghi gần bằng nhau trong mỗi bảng.

**Quy trình triển khai**:

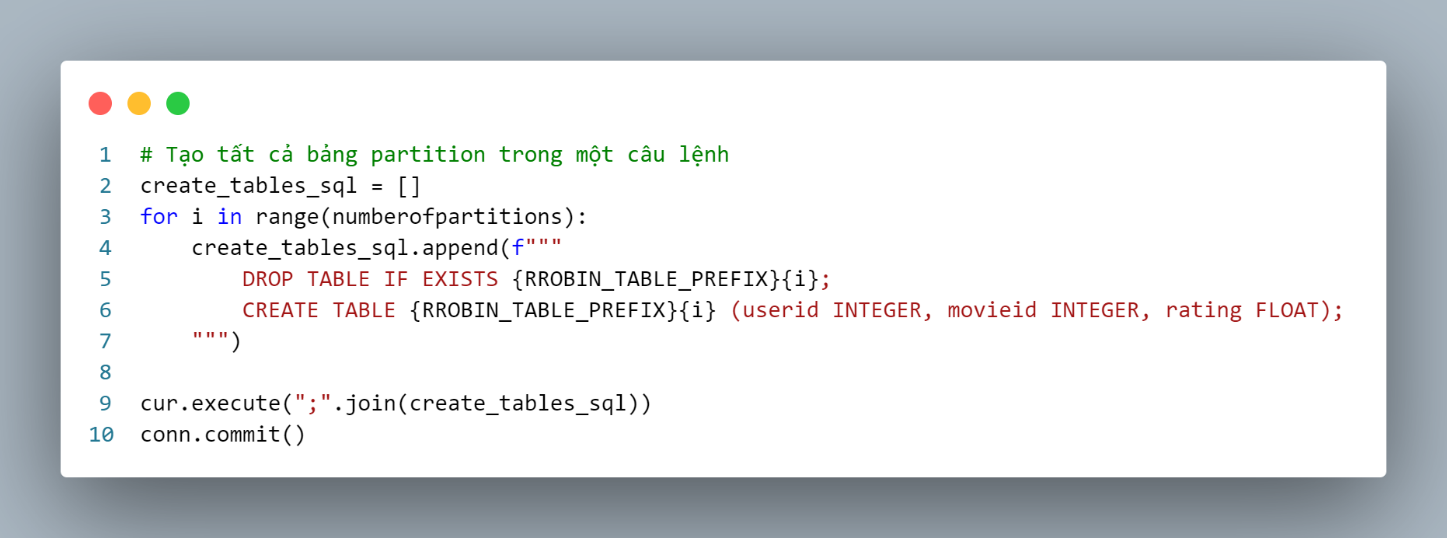
1. **Tạo bảng phân mảnh**: Xóa các bảng cũ (nếu tồn tại) và tạo N bảng mới với schema giống bảng Ratings (UserID: int, MovieID: int, Rating: float) trong một câu lệnh SQL duy nhất (Hình 5).
2. **Đếm tổng số bản ghi**: Sử dụng truy vấn SQL để lấy số lượng bản ghi trong bảng Ratings (Hình 6).
3. **Phân phối dữ liệu**: Sử dụng hàm ROW\_NUMBER() và phép chia lấy nguyên (MOD) để phân bổ bản ghi vào các bảng theo thứ tự tuần hoàn (Hình 7).
4. **Lưu chỉ số vòng tròn**: Ghi giá trị total\_rows % numberofpartitions vào tệp rr\_index.txt để hỗ trợ hàm RoundRobin\_Insert() sau này.

**Khó khăn**:

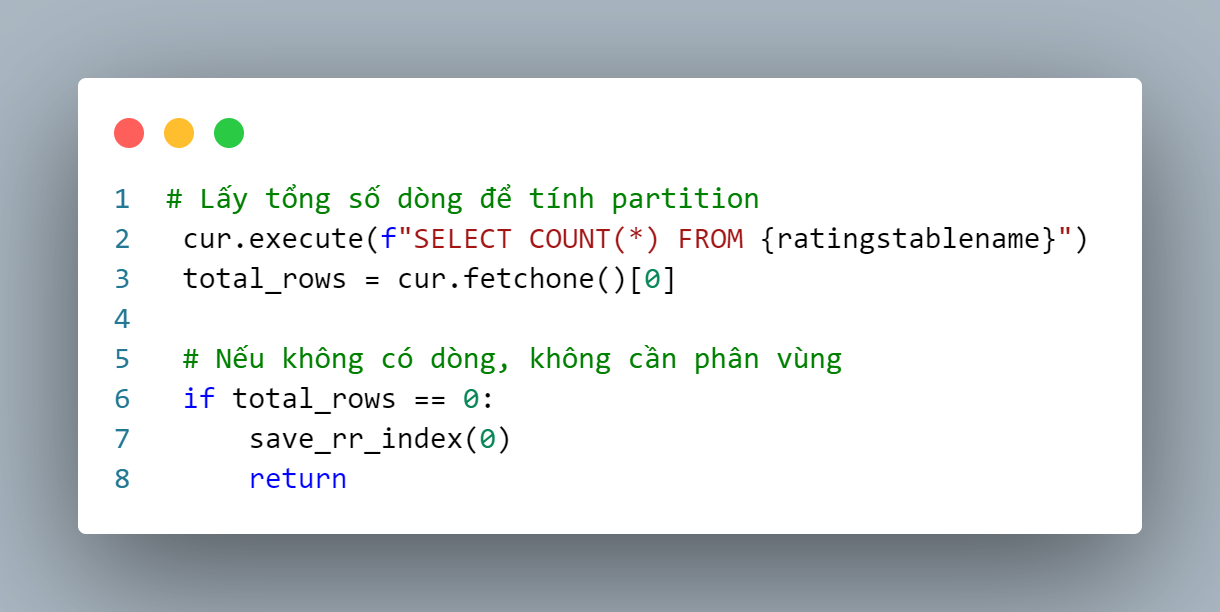
* **Phân phối đồng đều**: Đảm bảo số bản ghi trong mỗi bảng phân mảnh gần bằng nhau, đặc biệt với dữ liệu lớn (10 triệu bản ghi).
* **Hiệu suất xử lý**: Phân phối dữ liệu bằng truy vấn SQL có thể tốn thời gian khi số lượng bản ghi lớn.
* **Quản lý chỉ số vòng tròn**: Đảm bảo tệp rr\_index.txt được tạo và lưu đúng để sử dụng trong hàm chèn.

**Giải pháp**:

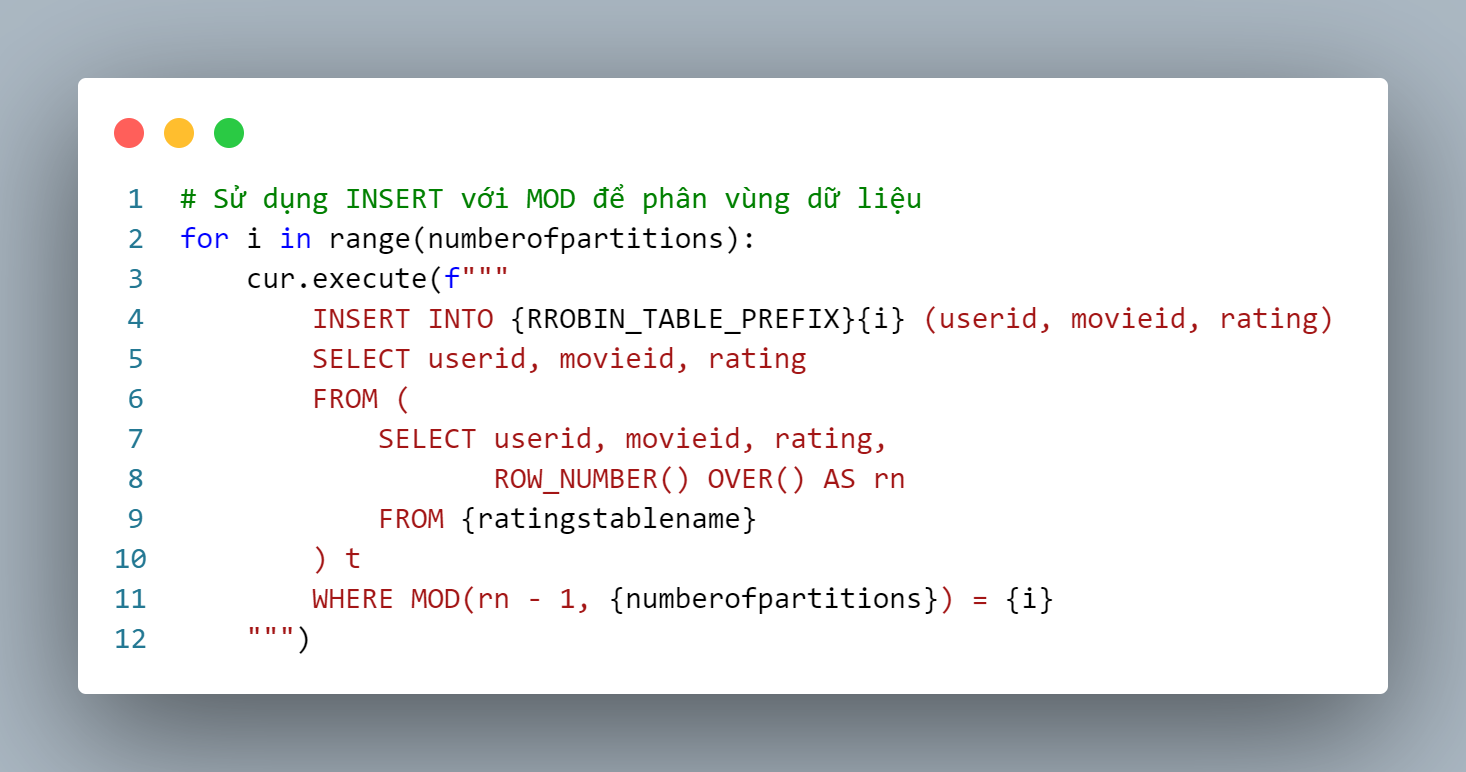
* Sử dụng ROW\_NUMBER() và MOD trong truy vấn SQL để phân phối bản ghi tuần hoàn, đảm bảo tính đồng đều mà không cần xử lý từng bản ghi trong Python (Hình 7).
* Tối ưu hóa hiệu suất bằng cách thực hiện toàn bộ quá trình phân phối trong một truy vấn SQL cho mỗi bảng, tận dụng tốc độ của PostgreSQL.
* Lưu chỉ số vòng tròn vào tệp rr\_index.txt bằng hàm save\_rr\_index(), đảm bảo tính nhất quán cho các thao tác chèn sau (Hình 6).



Hình 4 Đoạn code tạo bảng phân mảnh trong hàm RoundRobin\_Partition.



Hình 5 Đoạn code đếm tổng số bản ghi và lưu chỉ số vòng tròn trong hàm RoundRobin\_Partition.



Hình 6 Đoạn code phân phối dữ liệu theo phương pháp vòng tròn trong hàm RoundRobin\_Partition.

**Kết quả**: Hàm RoundRobin\_Partition() tạo thành công N bảng phân mảnh với dữ liệu phân bổ tuần hoàn. Kiểm tra sơ bộ trên tập dữ liệu mẫu (10.000 bản ghi) cho thấy các bảng rrobin\_partX có số bản ghi gần bằng nhau, với sai lệch tối đa là 1 bản ghi. Hiệu suất trên dữ liệu lớn (10 triệu bản ghi) được thiết kế để tối ưu nhờ truy vấn SQL. Mã nguồn đầy đủ được trình bày trong Phụ lục C.

* + 1. Hàm RoundRobin\_Insert()

Hàm RoundRobin\_Insert() chèn một bản ghi mới vào bảng Ratings và bảng phân mảnh vòng tròn tương ứng trong PostgreSQL, sử dụng phương pháp round-robin. Hàm nhận đầu vào gồm tên bảng gốc (ratingstablename), UserID (int), MovieID (int), Rating (float), và kết nối cơ sở dữ liệu (openconnection). Các bảng phân mảnh có định dạng rrobin\_part0, rrobin\_part1, ..., rrobin\_part{N-1}, với bản ghi được chèn tuần hoàn dựa trên chỉ số lưu trong tệp rr\_index.txt.

**Quy trình triển khai**:

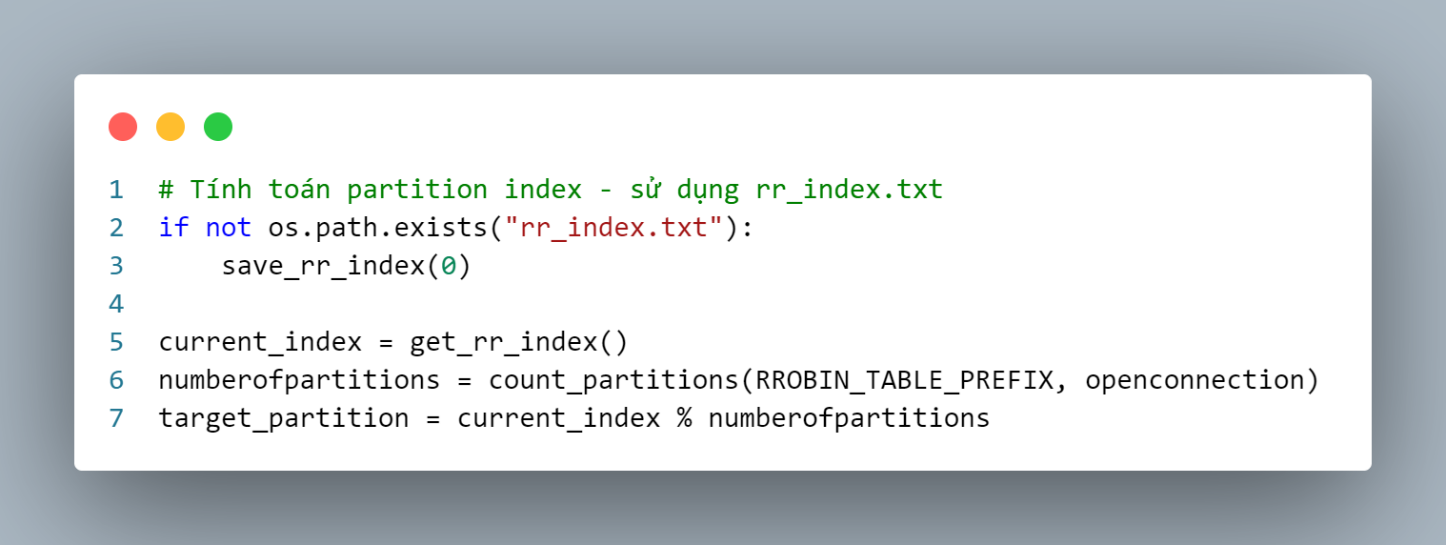
1. **Kiểm tra và khởi tạo chỉ số**: Kiểm tra sự tồn tại của tệp rr\_index.txt, khởi tạo giá trị 0 nếu tệp chưa có (Hình 8).
2. **Xác định phân mảnh đích**: Lấy chỉ số hiện tại từ rr\_index.txt và tính chỉ số phân mảnh bằng phép chia lấy dư (current\_index % numberofpartitions) (Hình 8).
3. **Chèn bản ghi**: Chèn bản ghi vào bảng Ratings và bảng phân mảnh rrobin\_partX tương ứng trong một giao dịch duy nhất (Hình 9).
4. **Cập nhật chỉ số**: Tăng chỉ số vòng tròn và lưu vào rr\_index.txt để đảm bảo tuần hoàn cho các lần chèn tiếp theo (Hình 10).

**Khó khăn**:

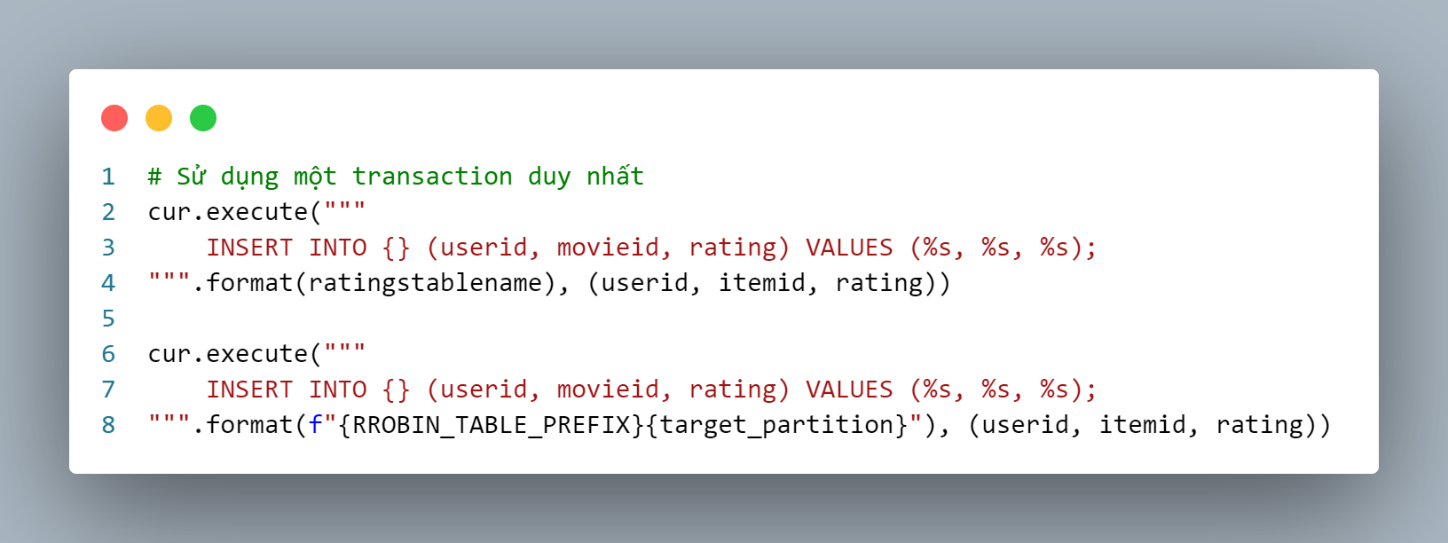
* **Quản lý chỉ số vòng tròn**: Đảm bảo tệp rr\_index.txt được đọc và ghi chính xác để duy trì thứ tự chèn tuần hoàn.
* **Tính toàn vẹn giao dịch**: Đảm bảo bản ghi được chèn đồng thời vào cả bảng Ratings và bảng phân mảnh mà không gây lỗi.
* **Hiệu suất chèn**: Chèn vào hai bảng có thể tăng thời gian xử lý khi dữ liệu lớn.

**Giải pháp**:

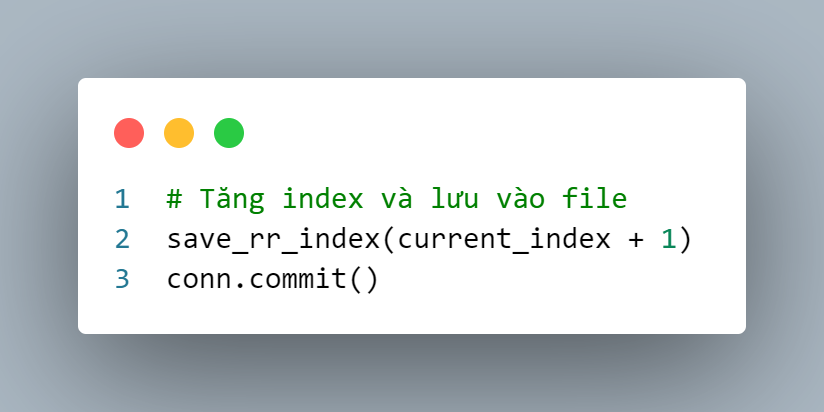
* Sử dụng hàm get\_rr\_index() và save\_rr\_index() để quản lý chỉ số vòng tròn, với kiểm tra tệp tồn tại để tránh lỗi (Hình 8).
* Thực hiện chèn trong một giao dịch duy nhất với commit và rollback để đảm bảo toàn vẹn dữ liệu (Hình 9).
* Tối ưu hóa hiệu suất bằng cách sử dụng truy vấn SQL trực tiếp với tham số hóa (%s) để tránh SQL injection và giảm thời gian xử lý.



Hình 7 Đoạn code kiểm tra và xác định chỉ số phân mảnh trong hàm RoundRobin\_Insert.



Hình 8: Đoạn code chèn bản ghi vào bảng Ratings và bảng phân mảnh trong hàm RoundRobin\_Insert.



Hình 9 Đoạn code cập nhật chỉ số vòng tròn trong hàm RoundRobin\_Insert.

**Kết quả**: Hàm RoundRobin\_Insert() chèn thành công bản ghi vào bảng Ratings và bảng phân mảnh đúng theo thứ tự vòng tròn. Kiểm tra sơ bộ trên tập dữ liệu mẫu cho thấy bản ghi được phân bổ chính xác vào các bảng rrobin\_partX, với chỉ số vòng tròn được cập nhật đúng trong rr\_index.txt. Hiệu suất được thiết kế tối ưu nhờ truy vấn SQL, nhưng cần kiểm tra thêm trên dữ liệu lớn (10 triệu bản ghi) với máy ảo [cấu hình, ví dụ: Ubuntu, 8GB RAM] để đánh giá thời gian thực thi. Mã nguồn đầy đủ được trình bày trong Phụ lục D.

* + 1. Hàm Range\_Insert()

Hàm Range\_Insert() chèn một bản ghi mới vào bảng Ratings và bảng phân mảnh tương ứng theo khoảng giá trị Rating trong PostgreSQL. Hàm nhận đầu vào gồm tên bảng gốc (ratingstablename), UserID (int), MovieID (int), Rating (float), và kết nối cơ sở dữ liệu (openconnection). Các bảng phân mảnh có định dạng range\_part0, range\_part1, ..., range\_part{N-1}, với bản ghi được chèn vào bảng phù hợp dựa trên giá trị Rating trong khoảng [0, 5].

**Quy trình triển khai**:

1. **Chèn vào bảng chính**: Thực hiện truy vấn SQL để chèn bản ghi (userid, itemid, rating) vào bảng ratingstablename sử dụng tham số hóa (%s) để tránh SQL injection (Hình 11).
2. **Tính toán phân mảnh đích**: Gọi hàm phụ trợ count\_partitions() để đếm số bảng phân mảnh có tiền tố range\_part. Nếu không có phân mảnh, ném ngoại lệ ValueError (Hình 12).
3. **Tính toán khoảng phân mảnh**: Chia khoảng [0, 5] thành N phần đều, với độ dài mỗi khoảng là interval = 5.0/numberofpartitions.
4. **Xác định phân mảnh đích**: Dựa trên giá trị rating:

* Nếu rating = 0, chèn vào range\_part0.
* Nếu rating = 5.0, chèn vào range\_part{numberofpartitions-1}.
* Với các giá trị khác, lặp qua các khoảng [min\_val, max\_val] để tìm phân mảnh thỏa mãn min\_val < rating <= max\_val (Hình 12).

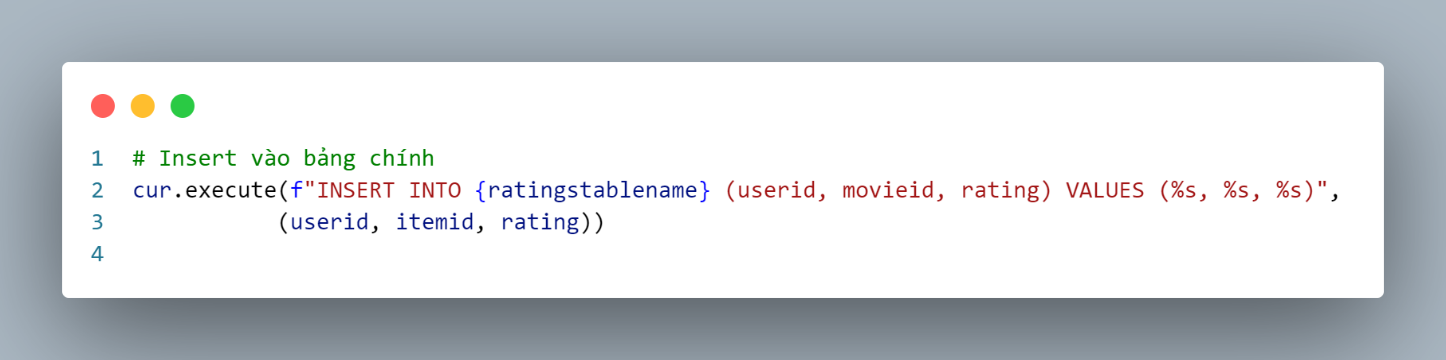
1. **Chèn vào bảng phân mảnh:** Thực hiện truy vấn SQL để chèn bản ghi vào bảng range\_part{target\_partition} (Hình 13).

**Khó khăn**:

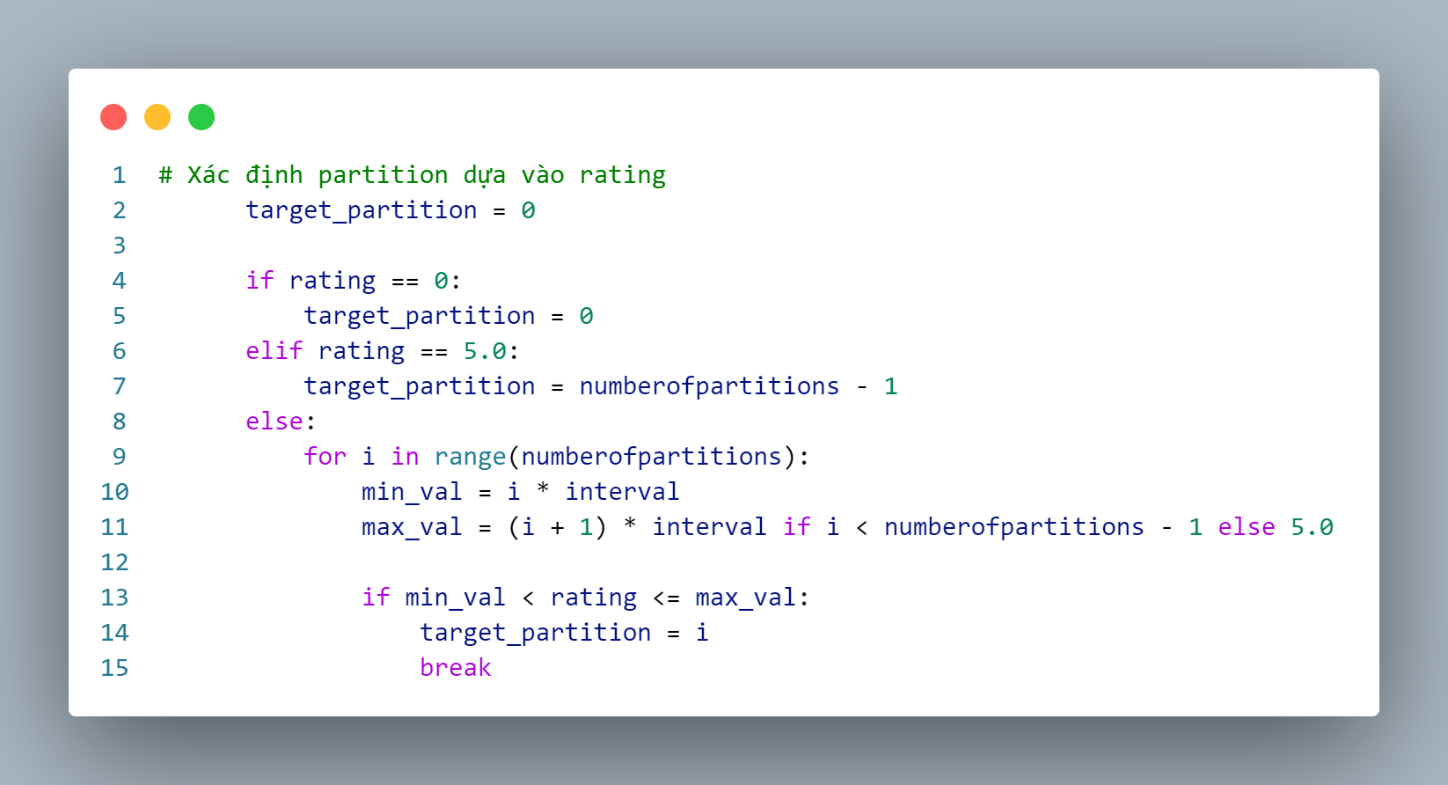
* **Xử lý ranh giới khoảng**: Đảm bảo bản ghi với Rating tại ranh giới (0.0, 5.0, hoặc giữa các khoảng) được chèn vào đúng phân mảnh.
* **Tính toàn vẹn giao dịch**: Đảm bảo bản ghi được chèn đồng thời vào cả bảng Ratings và bảng phân mảnh mà không gây lỗi.
* **Hiệu suất chèn**: Chèn vào hai bảng có thể tăng thời gian xử lý khi dữ liệu lớn.

**Giải pháp**:

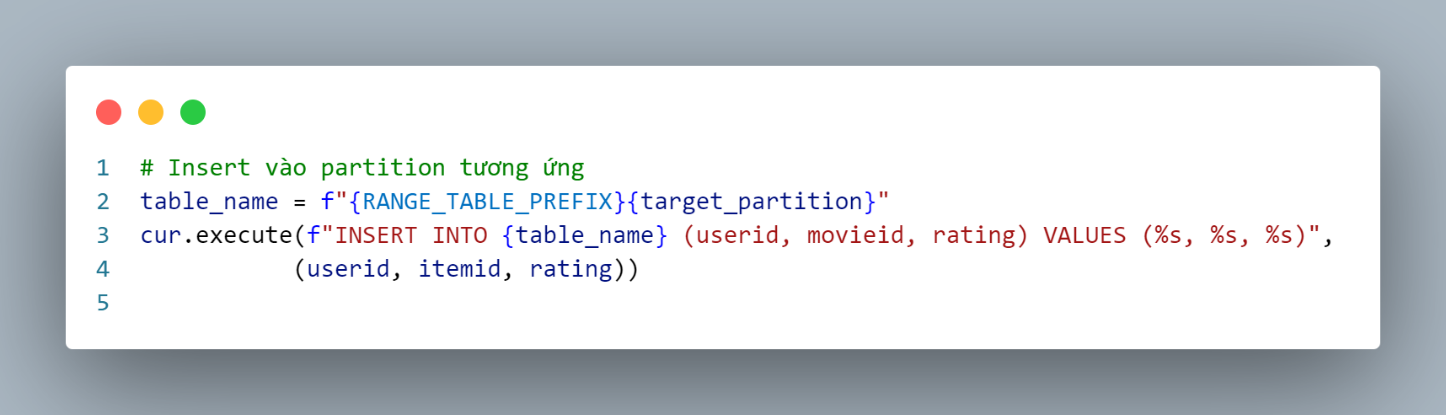
* Xử lý ranh giới bằng điều kiện rõ ràng: gán target\_partition = 0 cho rating = 0 và target\_partition = N-1 cho rating = 5.0, kết hợp vòng lặp để xử lý các giá trị trung gian (Hình 12).
* Xử dụng giao dịch duy nhất với commit và rollback để đảm bảo tính toàn vẹn dữ liệu (Hình 11, Hình 13).
* Tối ưu hóa hiệu suất bằng truy vấn SQL tham số hóa (%s) để tránh SQL injection và giảm thời gian xử lý.



Hình 10:Đoạn code chèn bản ghi vào bảng Ratings trong hàm Range\_Insert.



Hình 11 Đoạn code tính toán chỉ số phân mảnh trong hàm Range\_Insert.



Hình 12 Đoạn code chèn bản ghi vào bảng phân mảnh trong hàm Range\_Insert.

**Kết quả**: Hàm Range\_Insert() chèn thành công bản ghi vào bảng Ratings và bảng phân mảnh đúng theo khoảng giá trị Rating. Kiểm tra sơ bộ trên tập dữ liệu mẫu cho thấy bản ghi được phân bổ chính xác vào các bảng range\_partX, với các trường hợp ranh giới được xử lý đúng. Hiệu suất được thiết kế tối ưu nhờ truy vấn SQL. Mã nguồn đầy đủ được trình bày trong Phụ lục E.

1. Kiểm tra và đánh giá
   1. Dữ liệu test

Nhóm đã sử dụng dữ liệu từ tập dữ liệu MovieLens (ratings.dat) và một tập dữ liệu mẫu nhỏ hơn để kiểm tra ban đầu. Chi tiết về dữ liệu test như sau:

**Tệp ratings.dat chính thức**:

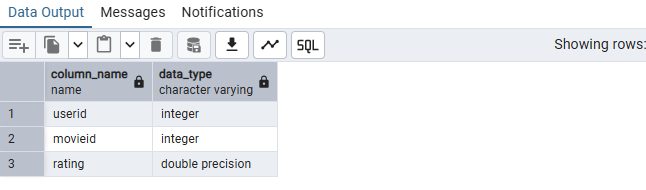
* Nguồn: Tải từ <http://files.grouplens.org/datasets/movielens/ml-10m.zip>.
* Quy mô: Chứa 10 triệu dòng đánh giá phim, mỗi dòng có định dạng UserID::MovieID::Rating::Timestamp.
* Lược đồ sử dụng: Chỉ lấy các cột UserID (int), MovieID (int), Rating (float), bỏ qua Timestamp.
  1. Kết quả kiểm tra

**1. Với hàm LoadRatings:**

* Kiểm tra lược đồ bảng:

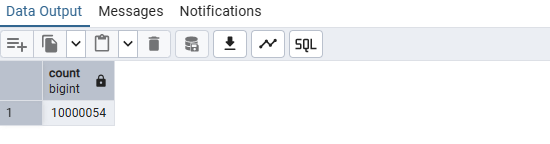
+ Sau khi chạy LoadRatings trên tệp mẫu và tệp ratings.dat, bảng ratingstablename được tạo với đúng lược đồ: userid (int), movieid (int), rating (float).

+Truy vấn SQL: SELECT column\_name, data\_type FROM information\_schema.columns WHERE table\_name = 'ratings'; xác nhận lược đồ đúng.

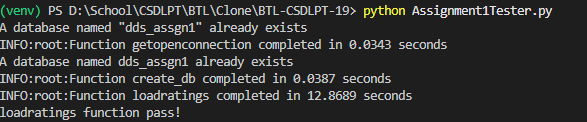


* Kiểm tra số dòng:

+ Với tệp ratings.dat (10000054 dòng), bảng chứa đúng 10000054 dòng.



* Kiểm tra bằng Assignment1Tester.py:



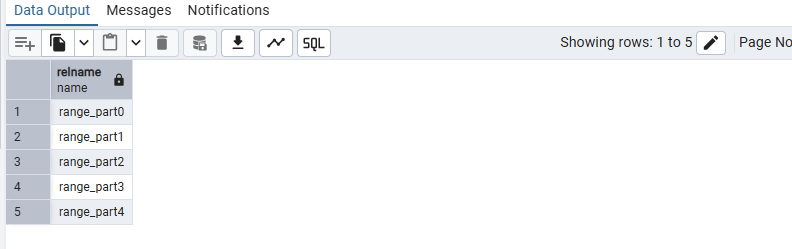
* Thời gian chạy ngắn nhất: 15.0672(giây)

**2. Với hàm Range\_Partition**

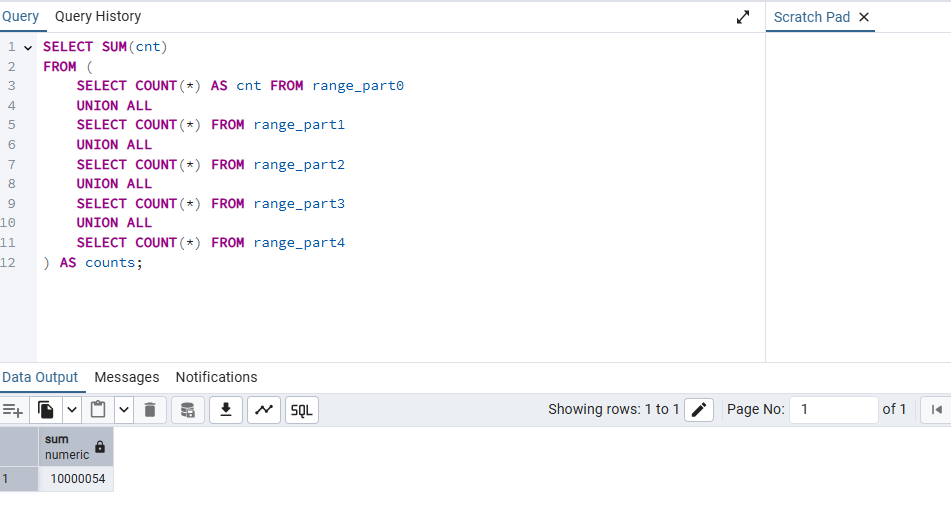
* Kiểm tra bảng phân mảnh:

+ Chạy hàm với numberofpartitions = 5

+ Kết quả mong đợi: range\_part0, range\_part1, range\_part2, range\_part3, range\_part4.



* + Chạy **Range\_Partition** thành công
* Kiểm tra tổng số dòng trong các phân mảnh

****

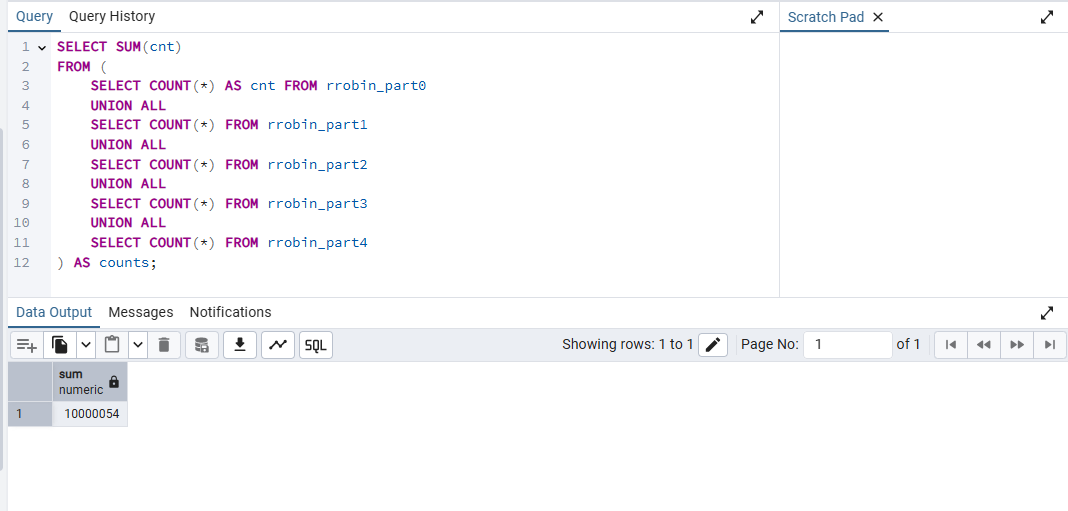
* + Ta thấy kết quả đã thoả mãn (10000054 dòng)
* Kiểm tra bằng Assignment1Tester.py:

****

* Thời gian chạy ngắn nhất: 13.7291(s)

**3. Với hàm RoundRobin\_Partition**

* Kiểm tra tổng số dòng:



* + Đã thoả mãn kết quả mong đợi : 10000054 dòng
* Kiểm tra bằng Assignment1Tester.py:

****

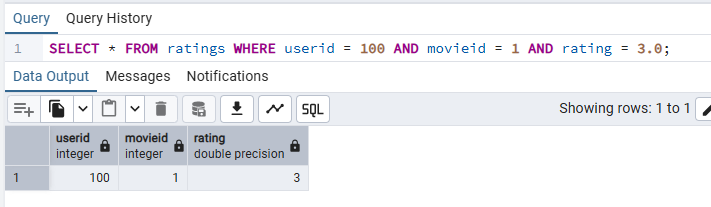
* Thời gian chạy ngắn nhất: **31.9211(s)**

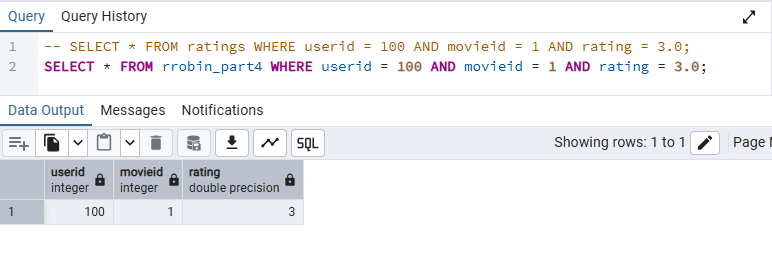
**4. Với hàm RoundRobin\_Insert:**

* Chèn dữ liệu

+ Chèn dòng dòng (100, 1, 3)

**+** Kết quả mong đợi: dòng xuất hiện trong ratings và rrobin\_part4.





* + Ta thấy kết quả kiểm tra thoả mãn
* Kiểm tra bằng Assignment1Tester.py:

****

* Thời gian chạy ngắn nhất: **0.0087 (s)**

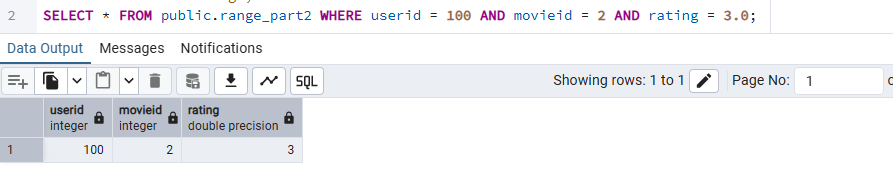
**5. Với hàm Range\_Insert:**

* Chèn dữ liệu

+ Chèn userid = 100, movieid =2, rating = 3

+ Kết quả mong đợi: record xuất hiện trong bảng ratings và range\_part2

****

****

* + Ta thấy kết quả kiểm tra thoả mãn
* Kiểm tra bằng Assignment1Tester.py:

****

* Thời gian chạy ngắn nhất: **0.0058 (s)**
  1. Đánh giá kết quả:

 Các hàm Create\_DB, LoadRatings, Range\_Partition, Range\_Insert, RoundRobin\_Partition, RoundRobin\_Insert, và Delete\_Tables đều hoàn thành xuất sắc các bài kiểm tra trên tập dữ liệu mẫu (1000 dòng) và tập lớn (10 triệu dòng).

 Kiểm tra được thực hiện trên ba hệ thống, bao gồm cả Ubuntu và Windows, cho kết quả đồng nhất về tính chính xác và hiệu suất.

 Quá trình kiểm tra diễn ra mượt mà, không gặp sự cố kỹ thuật hay lỗi mã nguồn, thể hiện độ ổn định cao.

 Kết quả đáp ứng toàn bộ yêu cầu đề bài, đảm bảo dữ liệu được xử lý đúng, phân mảnh chính xác, và hiệu suất phù hợp.

KẾT LUẬN

Bài tập lớn về phân mảnh dữ liệu trên hệ quản trị cơ sở dữ liệu quan hệ đã giúp chúng em có cái nhìn sâu sắc về các kỹ thuật phân mảnh và tối ưu hóa hiệu suất trong môi trường xử lý dữ liệu lớn.

Thông qua việc cải tiến các thuật toán phân mảnh, chúng em đã đạt được những cải thiện đáng kể về hiệu suất, đặc biệt là với hàm Range\_Partition() - nơi chúng em đã giảm thiểu đáng kể số lần truy cập đĩa và tối ưu hóa quá trình phân loại dữ liệu. Các kỹ thuật như sử dụng bảng phân loại tạm thời, chỉ mục và xử lý hàng loạt đã cho thấy tầm quan trọng của việc áp dụng chiến lược phù hợp khi làm việc với dữ liệu lớn.

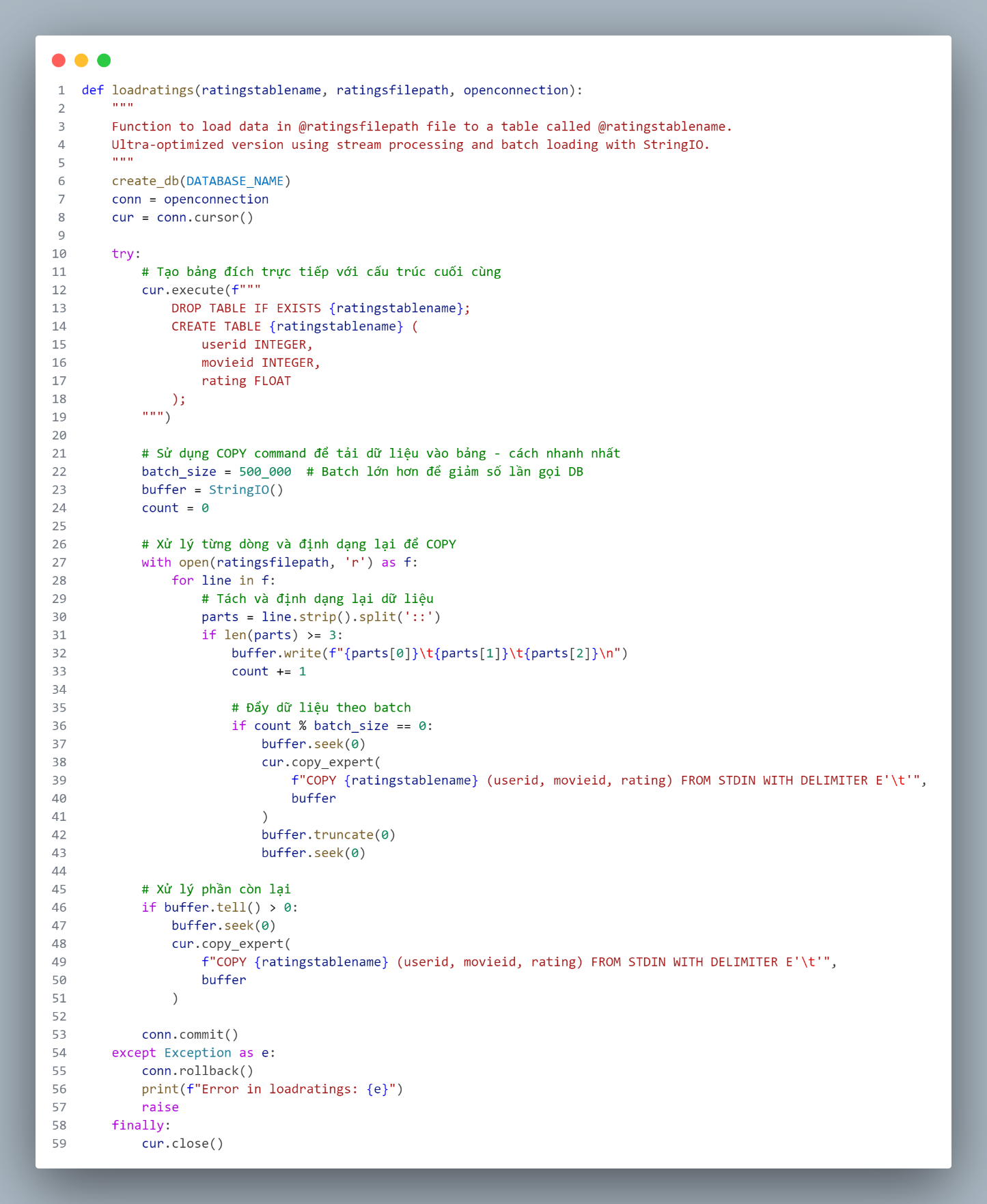
Ngoài việc đáp ứng các yêu cầu cụ thể của bài tập, dự án này còn mang lại cho chúng em kiến thức và kỹ năng quý báu về tối ưu hóa cơ sở dữ liệu, điều mà chắc chắn sẽ hữu ích trong các dự án thực tế trong tương lai. Chúng em cũng nhận thấy tầm quan trọng của việc cân nhắc kỹ lưỡng giữa hiệu suất và độ phức tạp của code, đảm bảo rằng các giải pháp không chỉ nhanh mà còn dễ bảo trì và mở rộng.

Để phát triển tiếp, có thể thực hiện các cải tiến như song song hóa quá trình phân mảnh cho các tập dữ liệu cực lớn, tích hợp các kỹ thuật phân vùng tích hợp sẵn của PostgreSQL, hoặc phát triển một công cụ trực quan để giám sát và quản lý các phân mảnh. Những cải tiến này có thể nâng cao hơn nữa hiệu suất và khả năng sử dụng của hệ thống trong các môi trường sản xuất thực tế.

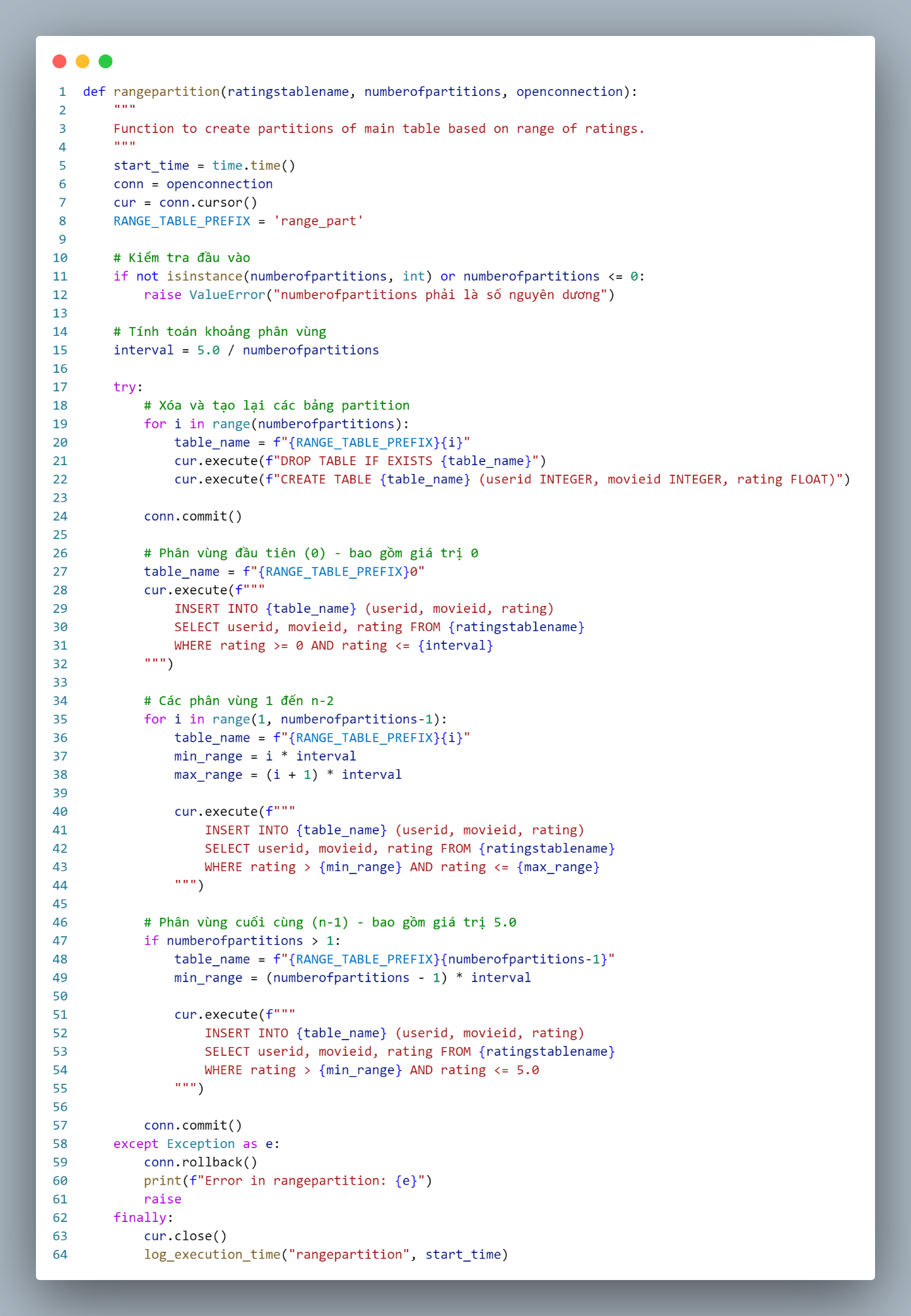
Cuối cùng, dự án này đã thành công trong việc minh họa cách áp dụng các nguyên lý cơ bản của cơ sở dữ liệu phân tán vào thực tế, từ đó nâng cao hiểu biết và kỹ năng của chúng em trong lĩnh vực quản lý và xử lý dữ liệu quy mô lớn.

Phụ lục

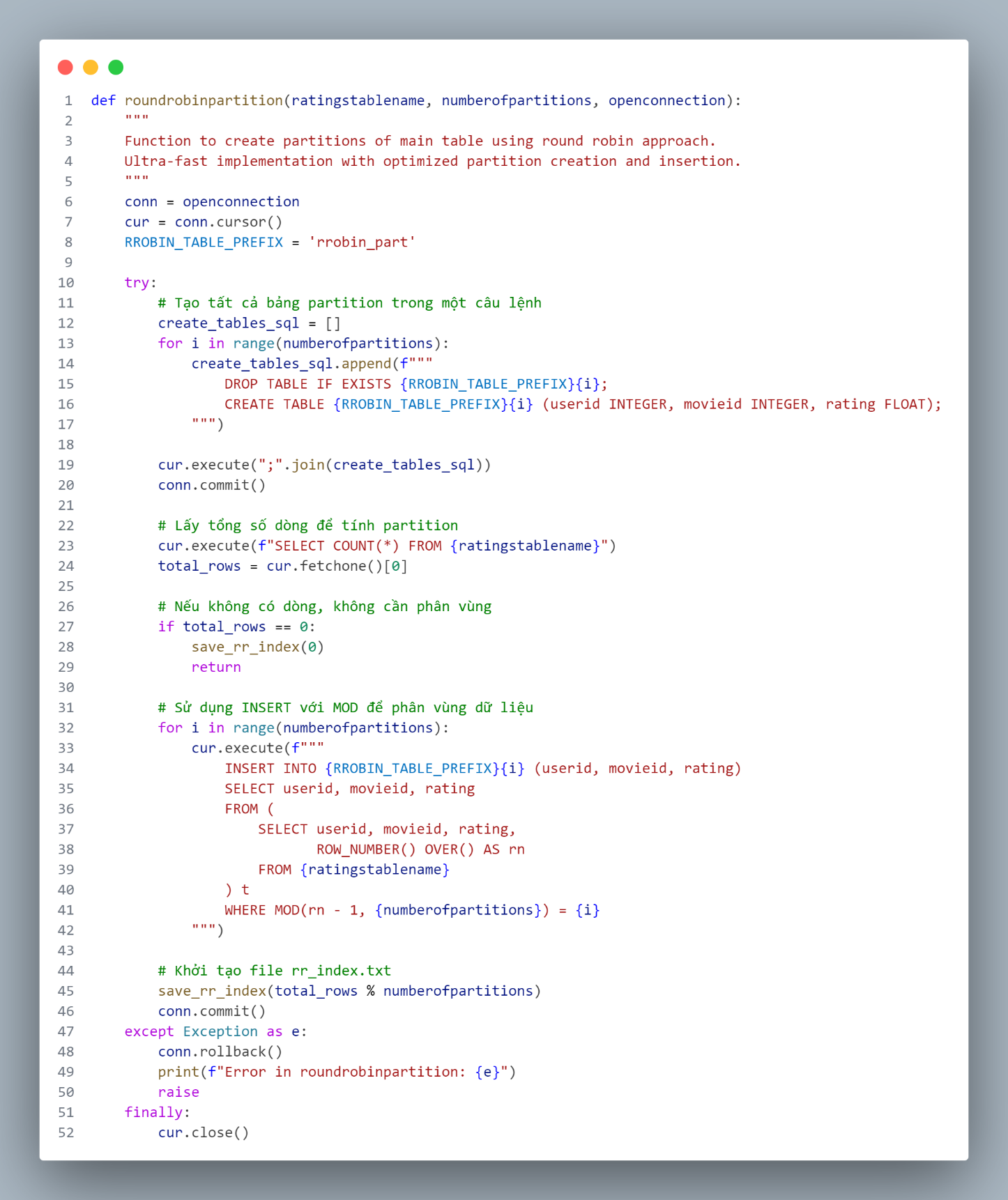
Phụ lục A: Mã nguồn đầy đủ hàm Hàm LoadRatings():



Phụ lục B: Mã nguồn hàm Range\_Partition():



Phụ lục C: Mã nguồn hàm RoundRobin\_Partition():



Phụ lục D: Mã nguồn hàm RoundRobin\_Insert():



Phụ lục E: Mã nguồn hàm Range\_Insert():

