BỘ MÔN HỆ THỐNG THÔNG TIN – KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN ĐẠI HỌC KHOA HỌC TỰ NHIÊN THÀNH PHỐ HỒ CHÍ MINH, ĐẠI HỌC QUỐC GIA TP HCM

MÔN HỆ QUẢN TRỊ CƠ SỞ DỮ LIỆU



Sinh viên thực hiện: 19127366 – Long Mỹ Du (Nhóm trưởng)

19127304 – Trần Khải Trúc 19127649 – Tô Thanh Tuấn

GV phụ trách: Hồ Thị Hoàng Vy

Tiết Gia Hồng

ĐỒ ÁN MÔN HỌC: DA-01 - HỆ QUẢN TRỊ CƠ SỞ DỮ LIỆU

HỌC KỲ I – NĂM HỌC 2021-2022





BÅNG THÔNG TIN CHI TIẾT NHÓM

Mã nhóm:	Nhóm 10		
Số lượng:	3		
Github đồ án:	https://github.com/LongMyDu/HQTCSDL-TH-Project01-Group10.git		
MSSV	Họ tên	Email	
19127366	Long Mỹ Du	lmdu19@clc.fitus.edu.vn	
19127304	Trần Khải Trúc	tktruc19@clc.fitus.edu.vn	
19127649	Tô Thanh Tuấn	tttuan19@clc.fitus.edu.vn	

Bảng phân công & đánh giá hoàn thành công việc					
Công việc thực hiện	Người thực hiện	Mức độ hoàn thành	Đánh giá của nhóm		
 Thiết kế cơ sở dữ liệu Phân quyền cho admin Viết trigger cho tài khoản Tạo các procedure chức năng Thiết kế giao diện hệ thống GUI Viết báo cáo Tìm và giải quyết tình huống tranh chấp: Dirty Read, Unrepeatable Read, Phantom Read. Cài đặt hệ thống: Front-end	Long Mỹ Du	100%	10/10		
 Thiết kế cơ sở dữ liệu Phân quyền cho đối tác Viết trigger cho ràng buộc loại tài khoản chi phí đơn hàng Tạo các procedure chức năng Thiết kế giao diện hệ thống GUI Viết báo cáo Tìm và giải quyết tình huống tranh chấp: Lost Update, Dirty Read. Cài đặt hệ thống: Back-end	Trần Khải Trúc	100%	10/10		



-	Thiết kế cơ sở dữ liệu			
-	Phân quyền cho khách hàng, nhân			
	viên, tài xế			
-	Viết trigger cho đơn hàng			
-	Tạo các procedure chức năng			
-	Thiết kế giao diện hệ thống GUI	Tô Thanh Tuấn	100%	10/10
-	Viết báo cáo			
-	Tìm và giải quyết tình huống tranh			
	chấp: Unrepeatable Read, Phantom			
	Read.			
	Cài đặt hệ thống: Back-end.			

YÊU CẦU ĐỒ ÁN- BÀI TẬP

Loại bài tập	□ Lý thuyết ☑ Thực hành ☑ Đồ án □ Bài tập
Ngày bắt đâu	20/10/2021
Ngày kết thúc	19/12/2021

A. Yêu cầu của đô án

- 1. Thiết kế cơ sở dữ liệu
- 2. Phân quyền người dùng
- 3. Xác định tình huống tranh chấp
- 4. Hướng giải quyết
- 5. Thiết kế giao diện hệ thống (GUI)
- 6. Cài đặt hệ thống





B.Kết quả

Mục lục

A.	Yêu cầu của đồ án	2
В.	Kết quả	3
I.	Đặc tả cơ sở dữ liệu	4
II.	Mô hình ER	6
III.	Ràng buộc dữ liệu	7
1.	Tài khoản người dùng	
2.	Sản phẩm thuộc đơn hàng	7
3.	Loại tài khoản	8
4.	Phí sản phẩm	8
IV.	Phân quyền người dùng	9
V.	Tranh chấp đồng thời	11
1.	Lost Update	11
	Tình huống 1	11
	Tình huống 2	11
2.	Dirty Read	17
	Tình huống 1	21
	Tình huống 2	21
3.	Unrepeatable Read	27
	Tình huống 1	28
	Tình huống 2	28
4.	Phantom Read	38
	Tình huống 1	38
	Tình huống 2	43



I. Đặc tả cơ sở dữ liệu

Hệ thống đặt và chuyển hàng online

1. TAIKHOAN (TenTaiKhoan, MatKhau, PhanLoai, TinhTrangKhoa)

Tân từ: Mỗi tài khoản gồm một tên tài khoản duy nhất, có một mật khẩu, thuộc một phân loại người dùng hệ thống. TinhTrangKhoa cho biết tài khoản bị khóa hay không.

2. DOITAC (MaDoiTac, TenDoiTac, NguoiDaiDien, ThanhPho, Quan, SoChiNhanh, SoDonHangMoiNgay, LoaiHang, DiaChiKinhDoanh, SoDT, Email, TenTaiKhoan)

Tân từ: Mỗi đối tác có một mã số duy nhất, một tên, một người đại diện, có một địa chỉ kinh doanh thuộc một quận của thành phố, kinh doanh một loại hàng, có một số điện thoại, một email và một tài khoản của hệ thống. SoChiNhanh cho biết số lượng chi nhánh của đối tác đó và SoDonHangMoiNgay là số lượng đơn hàng đối tác cần vận chuyển trong mỗi ngày.

3. HOPDONG (MaHopDong, MaSoThue, ThanhToanPhiKichHoat, PhiHoaHong, ThoiGianHieuLuc, SoChiNhanh, TinhTrangDuyet, MaDoiTac)

Tân từ: Mỗi hợp đồng có một mã hợp đồng duy nhất, có một mã số thuế thuộc một đối tác, có thời gian hiệu lực. Phí hoa hồng phải nộp được tính bằng doanh số bán x 10%. Thuộc tính ThanhToanPhiKichHoat cho biết đối tác đã thanh toán phí kích hoạt của hợp đồng hay chưa để xếp vào hàng chờ duyệt. TinhTrangDuyet cho biết nhân viên đã duyệt hợp đồng này hay chưa. SoChiNhanh là số lượng chi nhánh đăng ký trong hợp đồng.

4. CHINHANH (MaChiNhanh, DiaChi, MaHopDong)

Tân từ: Mỗi chi nhánh có một mã số duy nhất, có một địa chỉ và thuộc về một hợp đồng.

5. SANPHAM (MaSP, TenSP, Gia, SoLuongTon, MaChiNhanh)

Tân từ: Mỗi sản phẩm có một mã sản phẩm duy nhất, có một tên của sản phẩm, có một giá và được cung cấp bởi một chi nhánh. Có số lượng tồn của sản phẩm được cập nhật sau khi bán.



6. KHACHHANG (MaKH, HoTen, SoDT, DiaChi, Email, TenTaiKhoan)

Tân từ: Mỗi khách hàng có một mã số duy nhất, có một họ tên, một số điện thoại, một địa chỉ, một email và có một tài khoản của hệ thống.

7. TAIXE (MaTaiXe, HoTen, CMND, SoDT, DiaChi, BienSoXe, KhuVucHoatDong, Email, TaiKhoanNganHang, TenTaiKhoan)

Tân từ: Mỗi tài xế có một mã số duy nhất, có một họ tên, một chứng minh nhân dân, một số điện thoại, một địa chỉ, một biển số xe, có một khu vực hoạt động, một email, một tài khoản ngân hàng, và có một tài khoản của hệ thống.

8. DONHANG (MaDonHang, NgayLap, HinhThucThanhToan, DiaChiGiaoHang, PhiSP, PhiVC, TinhTrangVanChuyen, MaKH, MaChiNhanh, MaTaiXe)

Tân từ: Mỗi đơn hàng có một mã đơn hàng duy nhất, có ngày lập đơn hàng, một địa chỉ giao đơn hàng, có một hình thức để thanh toán đơn hàng. PhiSP và PhiVC là tiền mua sản phẩm và chi phí vận chuyển. TinhTrangVanChuyen được tài xế cập nhật để khách hàng theo dõi. Đơn hàng của một khách hàng được cung cấp bởi một chi nhánh và được một tài xế vận chuyển.

9. CHITIETDONHANG (MaSP, MaDonHang, Soluong, Gia)

Tân từ: Mỗi dòng của chi tiết đơn hàng thể hiện số lượng và giá của một sản phẩm thuộc một đơn hàng.

10. NHANVIEN (MaNhanVien, HoTen, TenTaiKhoan)

Tân từ: Mỗi nhân viên có một mã nhân viên duy nhất, một họ tên và có một tài khoản thuộc hệ thống.

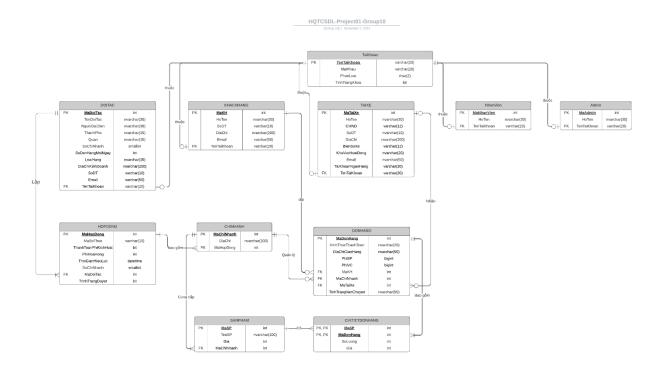
11. ADMIN (MaAdmin, HoTen, TenTaiKhoan)

Tân từ: Mỗi admin có một mã số duy nhất, có một họ tên và một tài khoản của hệ thống.





II. Mô hình ER





III. Ràng buộc dữ liệu

1. Tài khoản người dùng

a. Ràng buộc: Mỗi tài khoản chỉ được thuộc về một người dùng Bảng tầm ảnh hưởng:

Bảng	Thêm	Xóa	Sửa
Doitac	+	-	+(TenTaiKhoan)
TaiXe	+	-	+(TenTaiKhoan)
KhachHang	+	-	+(TenTaiKhoan)
NhanVien	+	-	+(TenTaiKhoan)
Admin	+	-	+(TenTaiKhoan)

<u>k.</u> Ràng buộc: Mỗi tài khoản phải cùng loại với người dùng sử dụng tài khoản đó
<u>Bảng tầm ảnh hưởng:</u>

Bảng	Thêm	Xóa	Sửa
TaiKhoan	-	-	+(PhanLoai)
Doitac	+	-	+(TenTaiKhoan)
TaiXe	+	-	+(TenTaiKhoan)
KhachHang	+	-	+(TenTaiKhoan)
NhanVien	+	-	+(TenTaiKhoan)
Admin	+	-	+(TenTaiKhoan)

2. Sản phẩm thuộc đơn hàng

Ràng buộc: Mỗi đơn hàng chỉ được có các sản phẩm thuộc cùng một chi nhánh Bảng tầm ảnh hưởng:

Bảng	Thêm	Xóa	Sửa
DonHang	-	-	+(MaChiNhanh)
ChiTietDonHang	+	-	+(MaDonHang,
			MaSP)



3. Loại tài khoản

Mô tả:

Phân loại tài khoản trong bảng TaiKhoan bao gồm: DT (đối tác), KH (khách hàng), TX (tài xế), NV (nhân viên), AD (admin)

Nội dung:

Thêm Constraint CK_TaiKhoan_PhanLoai trên bảng TaiKhoan

4. Phí sản phẩm

Ràng buộc:

Phí sản phẩm (PhiSP) trong bảng đơn hàng (DonHang) bằng tổng giá trị các sản phẩm thuộc đơn hàng đó trong bảng chi tiết đơn hàng (ChiTietDonHang)

Bảng tầm ảnh hưởng:

Bảng	Thêm	Xóa	Sửa
ChiTietDonHang	+	+	+(SoLuong,Gia)





IV. Phân quyền người dùng

Vai trò Thực thể	Đối tác	Khách Hàng	Tài Xế	Nhân Viên	Admin
TAIKHOAN	Xem (TenTaiKhoan, TinhTrangKhoa) Sửa (TenTaiKhoan, MatKhau)	Xem (TenTaiKhoan, TinhTrangKhoa) Sửa (TenTaiKhoan, MatKhau)	Xem (TenTaiKhoan, TinhTrangKhoa) Sửa (TenTaiKhoan, MatKhau)	Xem (TenTaiKhoan, TinhTrangKhoa) Sửa (TenTaiKhoan, MatKhau)	Xem Thêm Xóa Sửa Cấp quyền
DOITAC	Xem Sửa	Xem (TenDoiTac, Thanhpho, Quan, LoaiHang, SoDT, DiaChiKinhDoan h)	X	Xem	х
HOPDONG	Xem Thêm	X	X	Xem Sửa (PhiHoaHong, ThoiGianHieuLuc TinhTrangDuyet)	Х
CHINHANH	Xem Thêm Xóa Sửa (DiaChi)	Xem (DiaChi)	х	х	х
KHACHHANG	х	Xem Sửa(Hoten, Sodt, Diachi, Email)	Xem (MaKH, HoTen, SoDT)	x	х





DONHANG	Xem Sửa (TinhTrangVanC huyen)	Xem Thêm Sửa (HìnhThucThanh Toan, DiaChiGiaoHang, MaChiNhanh)	Xem Sửa (TinhTrangVanC huyen)	x	х
CHITIETDON HANG	Xem	Xem Thêm Xóa Sửa (MaSP, SoLuong)	х	х	х
SANPHAM	Xem Thêm Xóa Sửa	Xem (MaSp, Tensp, Gia, MaChiNhanh)	х	х	х
TAIXE	х	х	Xem Sửa	х	х
NHANVIEN	х	x	х	х	Xem Thêm Xóa Sửa Cấp quyền
ADMIN	Х	х	x	X	Xem Thêm Xóa Sửa Cấp quyền



V. Tranh chấp đồng thời

1. Lost Update

Tình huống 1

Transaction 1: Bán được 3 sản phẩm '100001' và cập nhật lượng tồn của sản phẩm. Transaction 2: Thêm vào 5 sản phẩm '100001' và cập nhật lượng tồn của sản phẩm.

Transaction 1	Transaction 2	Giải thích
Set @soluongton = (Select SoLuongTon from SanPham where MaSP = @masp)		T1 lấy số lượng tồn của sản phẩm '100001'.
	Set @soluongton = (Select SoLuongTon from SanPham where MaSP = @masp)	T2 lấy số lượng tồn của sản phẩm '100001'.
	Set @soluongton = @soluongton + @soluongthem	T2 thêm vào 5 sản phẩm.
Set @soluongton = @soluongton - @soluongban		T1 bán được 3 sản phẩm.
	Update SanPham Set SoLuongTon = @soluongton Where MaSP = @masp	T2 cập nhật số lượng tồn của sản phẩm.
Update SanPham Set SoLuongTon = @soluongton Where MaSP = @masp		T1 cập nhật số lượng tồn của sản phẩm.
	Commit	
Commit		

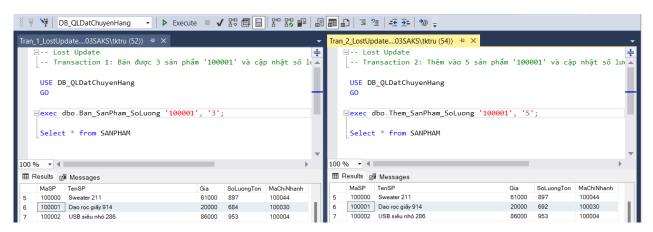


Giải thích

Xem số lượng tồn ban đầu của sản phẩm '100001' là 687.



- Chạy transaction 1 trước và chạy transaction 2 ngay sau đó.
- Ta thấy transaction 2 sẽ hoàn thành trước và số lượng tồn lúc này là 692 (= 687 + 5)
- Sau đó vài giây, transaction 1 hoàn thành và kết quả số lượng tồn là 684 (= 687 3)



- Tuy nhiên, kết quả đúng phải là 687 + 5 3 = 689
- Do transaction 1 không đọc dữ liệu cập nhật từ transaction 2 → Lost Update



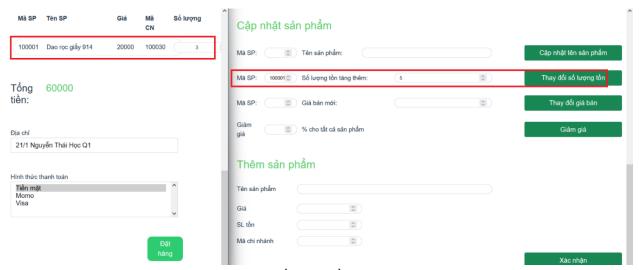
Demo lỗi trên giao diện

Xem số lượng tồn ban đầu của sản phẩm '100001' là 678.

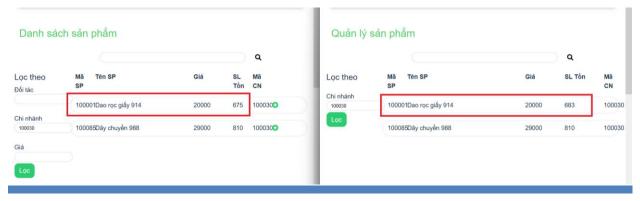
Quản lý sản phẩm



- Transaction 1 (bên trái) đặt hàng 3 sản phẩm.
- Transaction 2 (bên phải) thêm vào 5 số lượng của sản phẩm.



- Transaction 1 (bên trái) cập nhật số lượng tồn là 675.
- Transaction 2 (bên phải) cập nhật số lượng tồn là 683.





Giải quyết tranh chấp

Thiết lập mức cô lập cho cả 2 transaction là REPEATABLE READ ightarrow Dẫn tới $m {\it Deadlock}$

Transaction 1	Transaction 2	Giải thích
Set @soluongton = (Select SoLuongTon from SanPham where MaSP = @masp)		T1 xin cấp S-lock trên bảng SanPham. SQL cấp S-lock trên bảng SanPham cho T1.
	Set @soluongton = (Select SoLuongTon from SanPham where MaSP = @masp)	T2 xin cấp S-lock trên bảng SanPham. SQL cấp S-lock trên bảng SanPham cho T2.
	Set @soluongton = @soluongton + @soluongthem	
Set @soluongton = @soluongton - @soluongban		
	Update SanPham Set SoLuongTon = @soluongton Where MaSP = @masp (CHÒ)	T2 xin cấp X-lock trên bảng SanPham. SQL không cấp X-lock trên bảng SanPham cho T2 vì T1 đang giữ S-lock.
Update SanPham Set SoLuongTon = @soluongton Where MaSP = @masp (CHờ)		T1 xin cấp X-lock trên bảng SanPham. SQL không cấp X-lock trên bảng SanPham cho T1 vì T2 đang giữ S-lock.
		T1 chờ T2 trả S-lock, T2 chờ T1 trả S-lock. → Deadlock





Giải quyết deadlock

Thiết lập mức cô lập cho cả 2 transaction là REPEATABLE READ và sử dụng UPDATE LOCK khi đọc.

Transaction 1	Transaction 2	Giải thích
Set @soluongton = (Select SoLuongTon from SanPham with (Updlock) where MaSP = @masp)		T1 xin cấp U-lock trên bảng SanPham. SQL cấp U-lock cho T1.
	Set @soluongton = (Select SoLuongTon from SanPham with (Updlock) where MaSP = @masp) (CHÒ)	T2 xin cấp U-lock trên bảng SanPham. SQL không cấp U-lock cho T2 vì T1 đang giữ U-lock.
Set @soluongton = @soluongton - @soluongban		
Update SanPham Set SoLuongTon = @soluongton Where MaSP = @masp		T1 xin cấp X-lock trên bảng SanPham. SQL cấp X-lock cho T1.
commit tran		T1 trả khóa X-lock trên bảng SanPham.
	Set @soluongton = (Select SoLuongTon from SanPham with (Updlock) where MaSP = @masp)	T2 xin cấp U-lock trên bảng SanPham. SQL cấp U-lock cho T2.
	Set @soluongton = @soluongton + @soluongthem	
	Update SanPham Set SoLuongTon = @soluongton Where MaSP = @masp	T2 xin cấp X-lock trên bảng SanPham. SQL cấp X-lock cho T2.
	commit tran	



Tình huống 2

Transaction 1: Thay đổi giá bán của sản phẩm '100066' thành 120.000đ.

Transaction 2: Giảm giá 10% tất cả sản phẩm của chi nhánh '100043'.

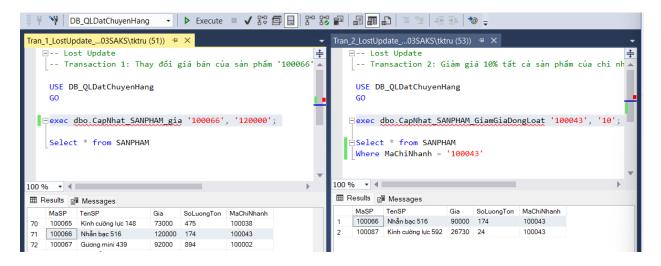
Transaction 1	Transaction 2	Giải thích
Set @gia = (Select Gia from SanPham where MaSP = @masp)		T1 lấy giá của sản phẩm '100066'
	Set @gia = (Select Gia from SanPham where MaChiNhanh = @macn)	T2 lấy giá của các sản phẩm thuộc chi nhánh '100043'
	Set @gia = @gia * (100% - @giamgia%)	T2 giảm giá 10% các sản phẩm của chi nhánh
Set @gia = @giamoi		T1 đổi giá của sản phẩm '100066'
	Update SanPham Set Gia = @gia Where MaChiNhanh = @macn	T2 cập nhật giá của các sản phẩm thuộc chi nhánh
Update SanPham Set Gia = @gia Where MaSP = @masp		T1 cập nhật giá của sản phẩm '100066'
	Commit	
Commit		



Xem giá ban đầu của sản phẩm '100066' là 100.000đ.



- Chay transaction 1 trước và chạy transaction 2 ngay sau đó.
- Ta thấy transaction 2 sẽ hoàn thành trước và kết quả giá là 90.000 (giảm giá 10% với 100.000).
- Sau đó vài giây, transaction 1 hoàn thành và kết quả giá là 120.000đ.



Do cả 2 transaction không đọc dữ liệu cập nhật của nhau → Lost Update.





Demo lỗi trên giao diện

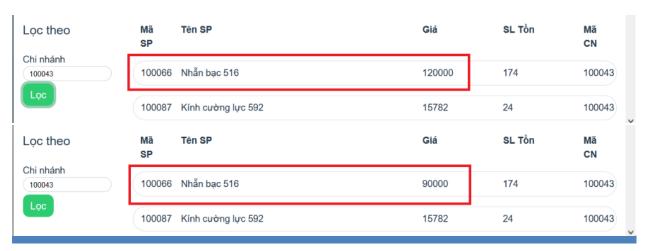
- Xem giá ban đầu của sản phẩm '100066' là 100.000đ.



- Transaction 1 (bên trên) thay đổi giá bán của sản phẩm '100066' thành 120.000đ.
- Transaction 2 (bên dưới) giảm giá 10% cho toàn bộ sản phẩm thuộc chi nhánh '100043'.



- Transaction 1 (bên trên) cập nhật giá sản phẩm là 120.000đ.
- Transaction 2 (bên dưới) cập nhật giá sản phẩm là 90.000đ (giảm giá 10%).





Giải quyết tranh chấp

Thiết lập mức cô lập cho cả 2 transaction là REPEATABLE READ \Rightarrow Dẫn tới $\bf Deadlock$

Transaction 1	Transaction 2	Giải thích
Set @gia = (Select Gia from SanPham where MaSP = @masp)		T1 xin cấp S-lock trên bảng SanPham SQL cấp S-lock cho T1.
	Set @gia = (Select Gia from SanPham where MaChiNhanh = @macn)	T2 xin cấp S-lock trên bảng SanPham SQL cấp S-lock cho T2.
	Set @gia = @gia * (100% - @giamgia%)	
Set @gia = @giamoi		
	Update SanPham Set Gia = @gia Where MaChiNhanh = @macn (CHờ)	T2 xin cấp X-lock trên bảng SanPham. SQL không cấp X-lock cho T2 vì T1 đang giữ S-lock.
Update SanPham Set Gia = @gia Where MaSP = @masp (CHỜ)		T1 xin cấp X-lock trên bảng SanPham. SQL không cấp X-lock cho T1 vì T đang giữ S-lock.
		T1 chờ T2 trả S-lock, T2 chờ T1 trả S-lock → Deadlock



Giải quyết deadlock

Thiết lập mức cô lập cho cả 2 transaction là REPEATABLE READ và sử dụng UPDATE LOCK khi đọc.

Transaction 1	Transaction 2	Giải thích
Set @gia = (Select Gia from SanPham with (Updlock) where MaSP = @masp)		T1 xin cấp U-lock trên bảng SanPham SQL cấp U-lock trên bảng SanPham cho T1
	Set @gia = (Select Gia from SanPham with (Updlock) where MaChiNhanh = @macn) (CHÒ)	T2 xin cấp U-lock trên bảng SanPham SQL không cấp U-lock cho T2 vì T1 đang giữ U-lock
Set @gia = @giamoi		
Update SanPham Set Gia = @gia Where MaSP = @masp		T1 xin cấp X-lock trên bảng SanPham SQL cấp X-lock trên bảng SanPham cho T1
Commit		T1 trả khóa X-lock trên bảng SanPham
	Set @gia = (Select Gia from SanPham with (Updlock) where MaChiNhanh = @macn)	T2 xin cấp U-lock trên bảng SanPham SQL cấp U-lock trên bảng SanPham cho T2
	Set @gia = @gia * (100% - @giamgia%)	
	Update SanPham Set Gia = @gia Where MaChiNhanh = @macn	T2 xin cấp X-lock trên bảng SanPham SQL cấp X-lock trên bảng SanPham cho T2
	Commit	



2. Dirty Read

Tình huống 1

Transaction 1: Bán 8 sản phẩm '100028', sau đó bị hủy do lỗi số lượng tồn.

Transaction 2: Xem sản phẩm '100028' thuộc chi nhánh '100023'.

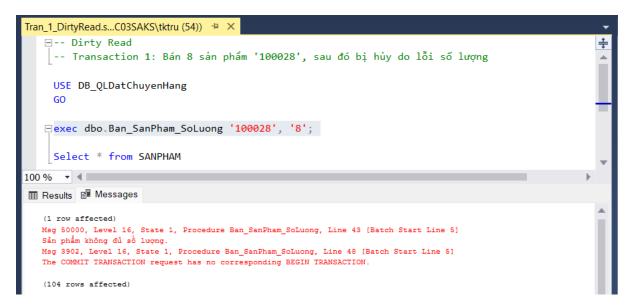
Transaction 1	Transaction 2	Giải thích
Set @soluongton = (Select SoLuongTon from SanPham where MaSP = @masp)		T1 lấy số lượng tồn của sản phẩm '100028'
Set @soluongton = @soluongton - @soluongban		T1 bán 8 sản phẩm '100028'
Update SanPham Set SoLuongTon = @soluongton Where MaSP = @masp		T1 cập nhật số lượng tồn của sản phẩm '100028
	Select * from SanPham where MaSP = @masp	T2 xem thông tin sản phẩm '100028'
Rollback		T1 lỗi khi lượng tồn < 0, hủy cập nhật

- Xem số lượng tồn ban đầu của sản phẩm '100028' là 6.



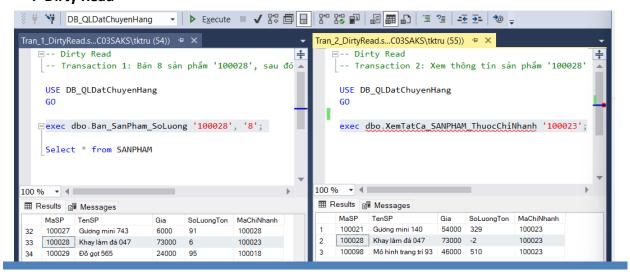


- Chạy transaction 1 và cập nhật số lượng tồn của sản phẩm.
- Sau đó, chạy transaction 2 khi transaction 1 chưa thực hiện commit. Transaction 2 đọc thông tin sản phẩm và kết quả số lượng tồn của sản phẩm lúc này là -2 (= 6 8).
- Lúc này, transaction 1 kiểm tra số lượng tồn không hợp lệ nên trả về lỗi và rollback.



- Vì transaction 1 đã rollback nên số lượng tồn vẫn giữ nguyên ban đầu là 6.
- Tuy nhiên transaction 2 đã đọc số lượng tồn trước đó nên cho ra kết quả sai

→ Dirty Read





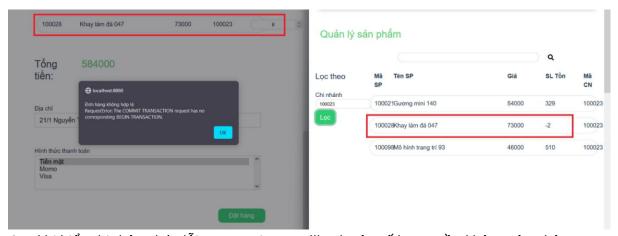
Demo lỗi trên giao diện

- Xem số lượng tồn ban đầu của sản phẩm '100028' là 6.

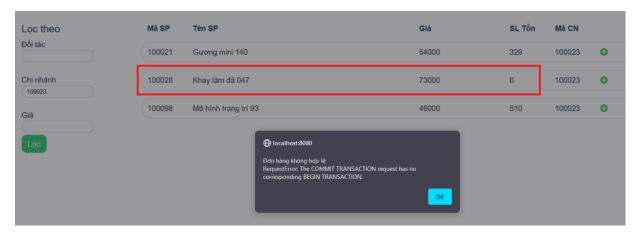
Danh sách sản phẩm



- Transaction 1 (bên trái) đặt hàng và cập nhật số lượng tồn sản phẩm không hợp lệ.
- Transaction 2 (bên phải) xem sản phẩm và đọc được số lượng tồn không hợp lệ.



- Sau khi hiển thị thông báo lỗi, transaction 1 rollback nên số lượng tồn không cập nhật.





Giải quyết tranh chấp

Thiết lập mức cô lập READ COMMITTED cho transaction 2.

Transaction 1	Transaction 2	Giải thích
Set @soluongton = (Select SoLuongTon from SanPham where MaSP = @masp)		
Set @soluongton = @soluongton - @soluongban		
Update SanPham Set SoLuongTon = @soluongton Where MaSP = @masp		T1 xin cấp khóa X-lock trên bảng SanPham. SQL cấp khóa X-lock cho T1.
	Select * from SanPham where MaSP = @masp (CHÒ)	T2 xin cấp khóa S-lock trên bảng SanPham. SQL không cấp S-lock cho T2 vì T1 đang giữ X-lock
Rollback		
	Select * from SanPham where MaSP = @masp	T1 đã trả X-lock. SQL cấp S-lock cho T2.
	Commit	



Tình huống 2

Transaction 1: Giảm giá 10% cho tất cả sản phẩm được cung cấp bởi chi nhánh 1.

Transaction 2: Đọc thông tin các sản phẩm được cung cấp bởi chi nhánh 1.

Transaction 1	Transaction 2
<pre>update SANPHAM set Gia = convert(bigint, Gia * (100-10)/100) where MaChiNhanh = 1</pre>	
	Select * from SANPHAM Where MaChiNhanh = 1
	commit tran
raiserror('Đã xảy ra sự cố', 16, 1); rollback tran	

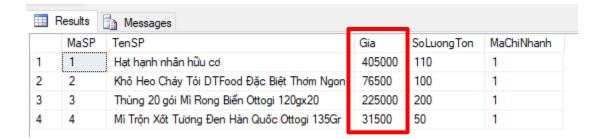
Giải thích:

Dữ liệu ban đầu:

⊞ F	Results	Messages			
	MaSP	TenSP	Gia	SoLuongTon	MaChiNhanh
1	1	Hạt hạnh nhân hữu cơ 1kg	450000	100	1
2	2	Khô Heo Cháy Tỏi DTFood Đặc Biệt Thơm Ngon	85000	100	1
3	3	Thùng 20 gói Mì Rong Biển Ottogi 120gx20	250000	200	1
4	4	Mì Trộn Xốt Tương Đen Hàn Quốc Ottogi 135Gr	35000	50	1

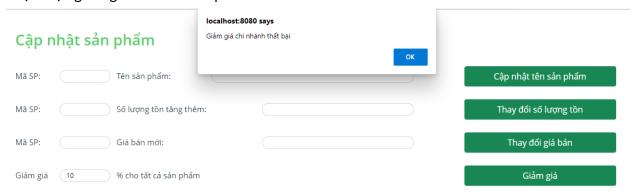
Thực thi transaction 1 giảm giá 10% các sản phẩm thuộc chi nhánh 1. Sau đó, vì xảy ra sự cố nên transaction 1 bị rollback, và giá của các sản phẩm được giữ nguyên. Thế nhưng, trước khi transaction 1 rollback, transaction 2 đọc giá đã được giảm của các sản phẩm thuộc chi nhánh 1:





Demo lỗi trên giao diện:

Thực hiện giảm giá 10% các sản phẩm của chi nhánh 1:



Mặc dù việc thực hiện giảm giá thất bại, nhưng khi transaction 2 xem danh sách sản phẩm của chi nhánh 1 thì giá của sản phẩm vẫn là giá đã giảm:

Danh sách sản phẩm





Giải quyết tranh chấp:

Thiết lập mức cô lập READ COMMITTED cho transaction 2.

Transaction 1	Transaction 2	Giải thích
<pre>update SANPHAM set Gia = convert(bigint, Gia * (100-10)/100) where MaChiNhanh = 1</pre>		T1 xin cấp khóa X- lock trên bảng SANPHAM. SQL: cấp khóa X- lock trên bảng SANPHAM cho T1.
	Select * from SANPHAM Where MaChiNhanh = 1 (CHÒ)	T2 xin cấp khóa S- lock trên bảng SANPHAM. SQL: không cấp S- lock cho T2 vì T1 đang giữ X-lock.
raiserror('Đã xảy ra sự cố', 16, 1); rollback tran		
	Select * from SANPHAM Where MaChiNhanh = 1	T1 đã trả X-lock, SQL cấp S-lock cho T2.
	commit tran	



3. Unrepeatable Read

Tình huống 1

Transaction 1: Đăng nhập vào tài khoản: '_hopeful' mật khẩu: 'tOxd4cLQkFyl'

Transaction 2 : Đổi mật khẩu tài khoản : '_hopeful' thành '123456'

Transaction 1	Transaction 2
<pre>declare @MK varchar(20), @TK varchar(20) select @TK = '_hopeful', @MK = 't0xd4cLQkFyI'</pre>	
if (LEN(@TK) > 20) begin	
raiserror(N'Tên đăng nhập không tồn tại', 16,1) rollback tran end	
else if (LEN(@MK) > 20) begin	
raiserror(N'Sai mật khẩu', 16,1) rollback tran	
end else if not exists(select * from TaiKhoan	
<pre>where TaiKhoan.TenTaiKhoan = @TK and TaiKhoan.MatKhau = @MK)</pre>	
raiserror (N'Sai tên đăng nhập hoặc mật khẩu', 16,1) rollback tran end	
else print (N'Đăng nhập thành công')	
	<pre>declare @TK varchar(20), @MK varchar(20), @MKMoi varchar(20), @MKMoiLan2 varchar(20) select @TK = '_hopeful', @MK = 't0xd4cLQkFyI', @MKMoi = '123456',@MKMoiLan2 = '123456'</pre>
	<pre>if not exists(select * from TaiKhoan where taikhoan.TenTaiKhoan = @TK and TaiKhoan.MatKhau = @MK)</pre>



	begin
	raiserror(N'Tài khoản hoặc
	mật khẩu không chính xác',16,1)
	rollback
	end
	<pre>else if (@MKMoi = null or len(@MKMoi) > 20</pre>
	begin
	raiserror (N'Mật khẩu mới không hợp
	lệ',16,1)
	rollback
	end
	<pre>else if (@MKMoi != @MKMoiLan2)</pre>
	begin
	raiserror (N'Nhập sai mật khẩu
	mới',16,1)
	rollback
	end
	else
	begin
	update TaiKhoan
	·
	set MatKhau = @MKMoi
	<pre>where TaiKhoan.TenTaiKhoan =</pre>
	@ТК
	print N'Đổi mật khẩu thành
	công'
	end
<pre>if not exists (select * from TaiKhoan</pre>	
where	
TaiKhoan.TenTaiKhoan = @TK and	
TaiKhoan.MatKhau = @MK)	
begin	
raiserror(N'Không tìm	
thấy thông tin tài khoản này',16,1)	
rollback tran	
end	

Giải thích:

T1: Nhập đúng tài khoản và mật khẩu, hệ thống báo đăng nhập thành công nhưng T2 đã đổi mật khẩu trước khi T1 truy vấn được thông tin tài khoản '_hopeful'





```
Messages

Đăng nhập thành công

Mag 50000, Level 16, State 1, Procedure DangNhap, Line 37 [Batch Start Line 2]

Không tìm thấy thông tin tài khoản này
```

T2: Đổi mật khẩu thành công của tài khoản 'hopeful'

```
Messages

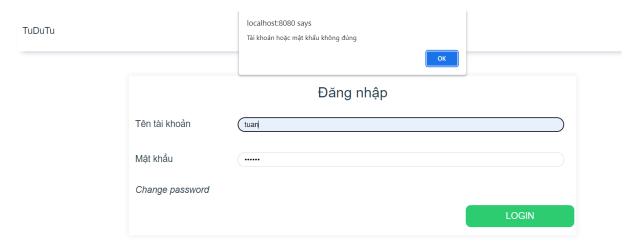
(1 row affected)

Đổi mật khẩu thành công

Completion time: 2021-11-22T18:22:44.6459429+07:00
```

Demo trên giao diện:

Trường hợp nhập sai mật khẩu: server báo tài khoản hoặc mật khẩu không đúng.



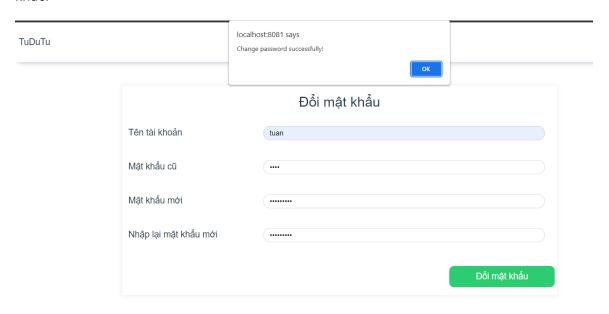




Transaction 1 đăng nhập vào tài khoản thành công nhưng do mật khẩu đã bị thay đổi trong quá trình đăng nhập nên server không thể tìm thấy thông tin tài khoản của tài khoản này.



Transaction 2 thay đổi mật khẩu trong khi tài khoản đang được đăng nhập ở một tab khác.





Giải quyết tranh chấp:

Thiết lập mức cô lập cho transaction 1 là REPEATABLE READ:

Transaction 1	Transaction 2	Giải thích
begin tran if exists(select * from TaiKhoan where TaiKhoan.TenTaiKhoan = @TK and TaiKhoan.MatKhau = @MK) begin print (N'Đăng nhập thành công')		T1 xin cấp khóa S-lock trên bảng TaiKhoan SQL: cấp khóa S-lock trên bảng TaiKhoan cho T1 và T1 giữ S-lock tới hết giao tác
	<pre>if not exists(select * from TaiKhoan where taikhoan.TenTaiKhoan = @TK and TaiKhoan.MatKhau = @MK)</pre>	
	else begin update TaiKhoan set MatKhau = @MKMoi where TaiKhoan.TenTaiKhoan = @TK print N'Đổi mật khẩu thành công' commit tran end (chờ)	T2 xin cấp khóa X-lock trên bảng TaiKhoan SQL: không cấp khóa X- lock cho T2 vì T1 đang giữ S-lock.
<pre>if not exists (select * from TaiKhoan where TaiKhoan.TenTaiKhoan = @TK and TaiKhoan.MatKhau = @MK)</pre>		





begin raiserror(N'Không tìm thấy thông tin tài khoản này',16,1) rollback Tran end		
Truy xuất thông tin người đăng nhập commit tran		T1 trả khóa S-lock trên bảng TaiKhoan.
	else begin update TaiKhoan set MatKhau = @MKMoi where TaiKhoan.TenTaiKhoan = @TK print N'Đổi mật khẩu thành công' commit tran end	SQL: cấp khóa X-lock trên bảng TaiKhoan cho T2.



Tình huống 2

Transaction 1: Tìm kiếm sản phẩm có từ khóa "hữu cơ".

Transaction 2: Thay đổi tên sản phẩm 1 từ "Hạt hạnh nhân hữu cơ" thành "Hạt hạnh nhân".

	Transaction 1	Transaction 2
if exi	sts	
)	<pre>Select * From SANPHAM SP Where SP.TenSP LIKE ('%' + @TenSP + '%')</pre>	
begin	Print (N'Tồn tại sản phẩm')	
		<pre>if not exists (select* from SANPHAM SP where SP.MaSP = @MaSP) begin raiserror('Không tìm thấy sản phẩm.', 16, 1) rollback tran end</pre>
		else begin update SANPHAM set [TenSP] = @TenMoi where [MaSP] = @MaSP commit tran end
end	Select * From SANPHAM SP Where SP.TenSP LIKE ('%' + @TenSP + '%')	
commit	tran	



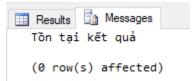
Giải thích:

Dữ liệu ban đầu:



Thực thi transaction 1 để tìm kiếm sản phẩm có chứa từ khóa "hữu cơ". Trong lúc transaction 1 đang thực thi, transaction 2 thay đổi tên của sản phẩm 1 từ "Hạt hạnh nhân hữu cơ" thành "Hạt hạnh nhân".

Transaction 1 bị "unrepeatable read" khi tìm thấy sản phẩm có chứa từ khóa "hữu cơ" ở lần đọc đầu tiên (bên trong điều kiện của câu lệnh if):



Nhưng khi đọc lần 2 thì không xuất ra được thông tin sản phẩm nào:



Demo trên giao diện

Thực hiện tìm kiếm sản phẩm có từ khóa "hữu cơ". Trong lúc transaction 1 tìm kiểm thì thực hiện đổi tên sản phẩm ở transaction 2:



Khi transaction 1 tìm kiếm kết thúc thì có thông báo tồn tại kết quả:

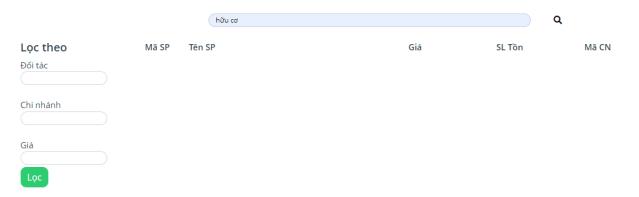






Nhưng danh sách kết quả thì không hiện thông tin sản phẩm nào:

Danh sách sản phẩm



Giải quyết tranh chấp

Thiết lập mức cô lập cho transaction 1 là REPEATABLE READ.

Transaction 1	Transaction 2	Giải thích
<pre>if exists (</pre>		T1 xin cấp khóa S-lock trên bảng SANPHAM SQL: cấp khóa S-lock trên bảng SANPHAM cho T1 và T1 giữ S-lock tới hết giao tác
	<pre>if not exists (select* from SANPHAM SP where SP.MaSP = @MaSP)</pre>	





	begin raiserror('Không tìm thấy sản phẩm.', 16, 1) rollback tran end	
	else begin update SANPHAM set [TenSP] = @TenMoi where [MaSP] = @MaSP commit tran end (CHÒ)	T2 xin cấp khóa X-lock trên bảng SANPHAM SQL: không cấp khóa X- lock cho T2 vì T1 đang giữ S-lock.
Select * From SANPHAM SP Where SP.TenSP LIKE ('%' + @TenSP + '%') end		
commit tran		T1 trả khóa S-lock trên bảng SANPHAM.
	begin update SANPHAM set [TenSP] = @TenMoi where [MaSP] = @MaSP commit tran end	SQL: cấp khóa X-lock trên bảng SANPHAM cho T2.



4. Phantom Read

Tình huống 1

Transaction 1: Khách hàng xem các mặt hàng của chi nhánh 1 Transaction 2: Đối tác thêm vào chi nhánh 1 một mặt hàng

Transaction 1	
Transaction 1	Transaction 2
<pre>declare @MaChiNhanh int select @MaChiNhanh = 1</pre>	
if not exists (select * from CHINHANH	
where	
CHINHANH.MaChiNhanh = 1)	
begin	
raiserror(N'Không có chi	
nhánh này', 16,1)	
rollback	
end	
declare @TongSoSP int	
set @TongSoSP = (select count	
(sp.MaSP) from SANPHAM sp	
whoma on MaChiNhanh (AMaChiNhanh)	
<pre>where sp.MaChiNhanh = @MaChiNhanh) print N'Có ' + cast (@TongSoSP as</pre>	
nvarchar(10))+N' sản phẩm'	
Tival chai (10)) in San phan	Declare
	@MaSP int,
	@TenSP nvarchar(100),
	@Gia bigint,
	<pre>@SoLuongTon int = NULL,</pre>
	@MaChiNhanh int = NULL
	select
	@MaSP = 5,
	<pre>@TenSP = N'Bánh oreo ngon giòn 150g',</pre>
	@Gia = 15000,
	@SoLuongTon = 100,
	@MaChiNhanh = 1
	Č
	if @Gia < 0
	begin
	raiserror('Giá sản phẩm
	không hợp lệ.', 16, 1) rollback tran
	end rollback tran
	else
	begin



	insert into SANPHAM (TenSP,	
	Gia, SoLuongTon, MaChiNhanh)	
	values (@TenSP, @Gia,	
	@SoLuongTon, @MaChiNhanh)	
select * from SANPHAM sp where		
sp.MaChiNhanh = @MaChiNhanh		

Kết quả:

Transaction 1: Đếm được có tất cả 4 sản phẩm thuộc chi nhánh 1 nhưng xuất ra thông tin 5 sản phẩm do trước khi truy vấn thông tin của các sản phẩm thuộc chi nhánh 1 thì T2 đã thêm vào một sản phẩm

```
Có 4 sản phẩm
(5 rows affected)

Completion time: 2021-11-22T18:17:43.3922993+07:00
```

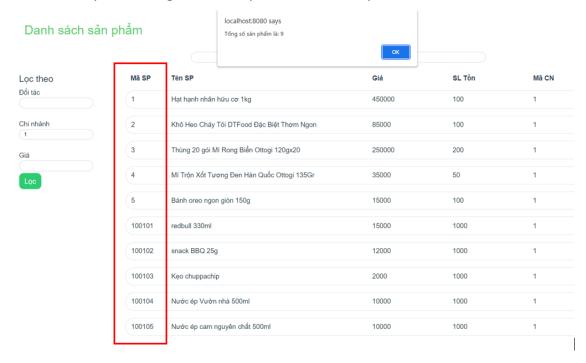
	Results	a Messages			
	MaSP	TenSP	Gia	SoLuongTon	MaChiNhanh
1	1	Hạt hạnh nhân hữu cơ 1kg	450000	100	1
2	2	Khô Heo Cháy Tòi DTFood Đặc Biệt Thơm Ngon	85000	100	1
3	3	Thùng 20 gói Mì Rong Biển Ottogi 120gx20	250000	200	1
4	4	Mì Trộn Xốt Tương Đen Hàn Quốc Ottogi 135Gr	35000	50	1
5	5	Bánh oreo ngon giòn 150g	15000	100	1

Transaction 2: Thêm vào một sản phẩm thuộc chi nhánh 1 làm cho kết quả đọc của T1 trước và sau không cùng số bộ dữ liệu.

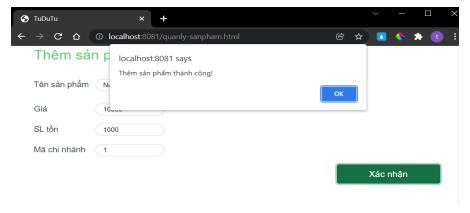


Demo lỗi trên giao diện:

Transaction 1 tìm các sản phẩm thuộc chi nhánh 1: Database trả về tổng số sản phẩm đọc được của chi nhánh 1 là 9, nhưng thực tế lại trả ra thông tin của 10 sản phẩm. Do trước khi truy xuất thông tin các sản phẩm thì một sản phẩm mới đã được thêm vào.



Transaction 2 thêm vào thành công một sản phẩm thuộc chi nhánh 1 sau khi Transaction 1 đếm số sản phẩm của chi nhánh 1, nhưng trước khi transaction 1 đọc thông tin của các sản phẩm:





Giải quyết tranh chấp:

Thực hiện cài đặt mức cô lập SERIALIZABLE trên transaction 1:

Transaction 1	Transaction 2	Giải thích
<pre>if @MaChiNhanh != NULL and not exists (select * from CHINHANH CN where CN.MaChiNhanh = @MaChiNhanh) begin raiserror('Không tìm thấy chi nhánh.', 16, 1); rollback tran end</pre>		
<pre>declare @TongSoSP int</pre>		T1 xin S-lock trên bảng SanPham SQL: Cấp S-lock trên bảng SanPham cho T1 và ngăn không cho thêm dòng dữ liệu
<pre>print N'Có ' + cast (@TongSoSP as nvarchar(10))+N' sản phẩm'</pre>		
	<pre>insert into SANPHAM (MaSP, TenSP, Gia, SoLuongTon, MaChiNhanh)</pre>	T2 xin X-lock trên bảng SanPham SQL: không cấp X- lock cho T2 vì T1 ngăn không cho thêm dữ liệu trên bảng SanPham
<pre>select * from SANPHAM sp where sp.MaChiNhanh = @MaChiNhanh</pre>		
commit tran		T1 trả S-lock trên bảng SanPham





insert into SANPHAM (MaSP,	
TenSP, Gia, SoLuongTon,	
MaChiNhanh)	SQL cấp X-lock cho
values	T2.
(@MaSP, @TenSP, @Gia,	
@SoLuongTon, @MaChiNhanh)	



Tình huống 2

Transaction 1: Xem tất cả đơn hàng thuộc chi nhánh 1 trong tình trạng "Chờ xác nhận". Transaction 2: Thêm đơn hàng mới thuộc chi nhánh 1 cũng trong tình trạng "Chờ xác nhận".

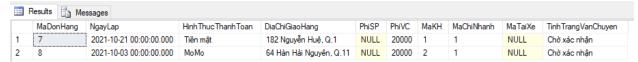
	Transaction 1	Transaction 2
if @Ma	select * from CHINHANH CN where CN.MaChiNhanh = @MaChiNhanh	
begin	raiserror('Không tìm thấy chi nhánh.', 16, 1); rollback tran	
Set @S	GoDonHang = (Select count(*) From DONHANG Where MaChiNhanh = @MaChiNhanh and TinhTrangVanChuyen = @TinhTrang	
"Chờ x	N'Tổng số đơn hàng trong tình trạng các nhận": ' + CAST(@SoDonHang AS AR(10))	
		<pre>insert into DONHANG (HinhThucThanhToan, DiaChiGiaoHang, PhiVC, MaKH, MaChiNhanh, TinhTrangVanChuyen) values (@HinhThucThanhToan, @DiaChiGiaoHang, @PhiVC, @MaKH, @MaChiNhanh, N'Chờ xác nhận')</pre>
		commit tran
Where	: * DONHANG MaChiNhanh = @MaChiNhanh .nhTrangVanChuyen = @TinhTrang	



commit tran

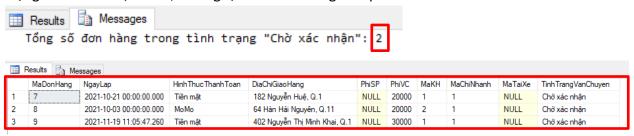
Giải thích:

Dữ liệu ban đầu:



Thực thi transaction 1 để thống kê số lượng và xem thông tin các đơn hàng đang trong tình trạng "Chờ xác nhận". Trong lúc transaction 1 đang thực thi, thực thi transaction 2 để thêm 1 đơn hàng mới cũng với tình trạng "Chờ xác nhận".

Kết quả: Transaction 1 bị "phantom read" khi thống kê tổng số đơn hàng đang trong tình trạng "Chờ xác nhận" là 2, nhưng lại xuất ra 3 dòng kết quả:

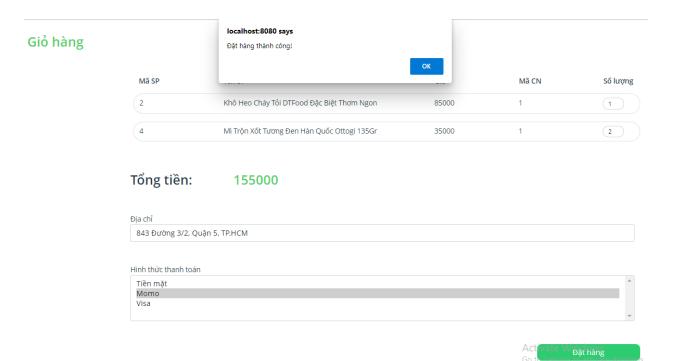


Demo trên giao diện:

Thực thi transaction 1 để lọc ra những đơn hàng thuộc chi nhánh 1 và có tình trạng là "Chờ xác nhận".

Trong lúc đó, thực hiện đặt hàng các sản phẩm thuộc chi nhánh 1 ở transaction 2:



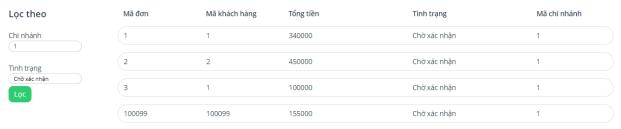


Khi transaction 1 kết thúc việc lọc đơn hàng, hệ thống thông báo tổng số đơn hàng thỏa mãn điều kiện là 3:



Nhưng danh sách đơn hàng lại hiển thị thông tin của 4 đơn hàng:

Danh sách đơn hàng





Giải quyết tranh chấp:

Thiết lập mức cô lập SERIALIZABLE trên transaction 1.

Transaction 1	Transaction 2	Giải thích
<pre>if @MaChiNhanh != NULL and not exists (select * from CHINHANH CN where CN.MaChiNhanh = @MaChiNhanh) begin raiserror('Không tìm thấy chi</pre>		
<pre>Set @SoDonHang = (Select count(*) From DONHANG Where MaChiNhanh = @MaChiNhanh and TinhTrangVanChuyen = @TinhTrang)</pre>		T1 xin S-lock trên bảng DONHANG SQL: Cấp S-lock trên bảng DONHANG cho T1 và ngăn không cho thêm dòng dữ liệu
Print N'Tổng số đơn hàng trong tình trạng "Chờ xác nhận": ' + CAST(@SoDonHang AS VARCHAR(10))		
	<pre>insert into DONHANG (HinhThucThanhToan, DiaChiGiaoHang, PhiVC, MaKH, MaChiNhanh, TinhTrangVanChuyen) values (@HinhThucThanhToan, @DiaChiGiaoHang, @PhiVC, @MaKH, @MaChiNhanh, N'Chờ xác nhận') (CHỜ)</pre>	T2 xin X-lock trên bảng DONHANG SQL: không cấp X- lock cho T2 vì T1 ngăn không cho thêm dữ liệu trên bảng DONHANG
<pre>Select * From DONHANG Where MaChiNhanh = @MaChiNhanh and TinhTrangVanChuyen = @TinhTrang</pre>		





commit tran		T1 trả S-lock trên bảng đơn hàng
	insert into DONHANG (HinhThucThanhToan, DiaChiGiaoHang, PhiVC, MaKH, MaChiNhanh, TinhTrangVanChuyen) values (@HinhThucThanhToan, @DiaChiGiaoHang, @PhiVC, @MaKH, @MaChiNhanh, N'Chờ xác nhận')	SQL cấp X-lock cho T2.