Cơ Sở Dữ Liệu Phân Tán Ôn Tập Cuối Kỳ - IS211.M21

Nguyễn Hồ Duy Tri, Nguyễn Thị Kim Yến Sinh viên: Phạm Đức Thể - 19522253

Thứ 3, ngày 21 tháng 06 năm 2022

Ôn tập cuối kỳ

Bài Tập 1

Khoa HTTT có 3 bộ môn: Hệ thống thông tin thông minh (mabm='**DIIS**'), Hệ thống thông tin quản lý (mabm='**DMIS**') và thương mại điện tử (mabm='**DEC**'). Biết rằng, 1 sinh viên chỉ có thể thuộc 1 bộ môn. Phân tán cơ sở dữ liệu "**QUẢN LÝ ĐIỂM SINH VIÊN (QLDSV)**" ra làm 3 mảnh với điều kiên sau:

- QLDSV_DIIS được đặt trên server1 (site 1): chứa thông tin của các sinh viên thuộc bộ môn Hệ thống thông tin thông minh.
- QLDSV_DMIS được đặt trên server2 (site 2): chứa thông tin của các sinh viên thuộc bộ môn Hệ thống thông tin quản lý.
- QLDSV_DEC được đặt trên server3 (site 3): chứa thông tin của các sinh viên thuộc bộ môn Thương mại điện tử.

Cho biết lược đồ cơ sở dữ liệu toàn cục **QLDSV** của Khoa HTTT như sau:

```
Bomon (mabm, tenbm)
   Lop (malop, tenlop, mabm)
   Sinhvien (masy, hoten, phai, ngaysinh, diachi, malop)
   Monhoc (mamh, tenmh)
   Hoc (masy, mamh, hocky, diem)
Quan hệ Bomon phân mảnh ngang chính theo mã bộ môn:
   Bomon1 = \sigma_{mabm = 'DIIS'}(Bomon)
   Bomon2 = \sigma_{mabm = 'DMIS'}(Bomon)
   Bomon3 = \sigma_{mabm = 'DEC'}(Bomon)
Quan hệ Lop, Sinhvien phân mảnh ngang dẫn xuất như sau:
   Lop1 = Lop \ltimes_{mabm} (Bomon1)
   Lop2 = Lop \ltimes_{mabm} (Bomon2)
   Lop3 = Lop \ltimes_{mabm} (Bomon3)
   Sinhvien1 = Sinhvien \ltimes_{malop} (Lop1)
   Sinhvien2 = Sinhvien \ltimes_{malop} (Lop2)
   Sinhvien \leq Sinhvien \leq malop (Lop3)
```

Quan hệ Monhoc, Hoc được nhân bản ở tất cả các site.

Yêu cầu:

- 1. Viết câu truy vấn sau ở 3 mức độ trong suốt:
 - (a) Cho biết họ tên sinh viên và điểm của môn học 'Tin học' của lớp mã 'MT'.

Lời giải.

 Mức 1: Trong suốt phân đoạn SELECT HoTen, Diem into \$HoTen, \$Diem FROM SinhVien SV, Hoc H, MonHoc MH WHERE SV.MaSV = H.MaSV AND H.MaMH = MH.MaMH

```
AND TenMH = 'Tin hoc'
      AND SV.MaLop = 'MT';
  if #FOUND then write(terminal, $HoTen, $Diem);
  else write(terminal, 'Not Found');
• Mức 2: Trong suốt vị trí
 SELECT HoTen, Diem into $HoTen, $Diem
 FROM SinhVien1 SV, Hoc H, MonHoc MH
 WHERE SV.MaSV = H.MaSV
      AND H.MaMH = MH.MaMH
      AND TenMH = 'Tin hoc'
      AND SV.MaLop = 'MT';
  if #FOUND then write(terminal, $HoTen, $Diem);
  else
 BEGIN
      SELECT HoTen, Diem into $HoTen, $Diem
      FROM SinhVien2 SV, Hoc H, MonHoc MH
      WHERE SV.MaSV = H.MaSV
          AND H.MaMH = MH.MaMH
          AND TenMH = 'Tin hoc'
          AND SV.MaLop = 'MT';
      if #FOUND then write(terminal, $HoTen, $Diem);
      else
      BEGIN
          SELECT HoTen, Diem into $HoTen, $Diem
          FROM SinhVien3 SV, Hoc H, MonHoc MH
          WHERE SV.MaSV = H.MaSV
              AND H.MaMH = MH.MaMH
              AND TenMH = 'Tin học'
              AND SV.MaLop = 'MT';
          if #FOUND then write(terminal, $HoTen, $Diem);
      END
 END

    Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương.

 SELECT HoTen, Diem into $HoTen, $Diem
 FROM SinhVien1 SV at Site 1, Hoc H, MonHoc MH
 WHERE SV.MaSV = H.MaSV
      AND H.MaMH = MH.MaMH
      AND TenMH = 'Tin hoc'
      AND SV.MaLop = 'MT';
  if #FOUND then write(terminal, $HoTen, $Diem);
 else
 BEGIN
      SELECT HoTen, Diem into $HoTen, $Diem
      FROM SinhVien2 SV at Site 2, Hoc H, MonHoc MH
      WHERE SV.MaSV = H.MaSV
          AND H.MaMH = MH.MaMH
          AND TenMH = 'Tin hoc'
          AND SV.MaLop = 'MT';
      if #FOUND then write(terminal, $HoTen, $Diem);
      else
      BEGIN
          SELECT HoTen, Diem into $HoTen, $Diem
          FROM SinhVien3 SV at Site 3, Hoc H, MonHoc MH
          WHERE SV.MaSV = H.MaSV
              AND H.MaMH = MH.MaMH
              AND TenMH = 'Tin hoc' AND SV.MaLop = 'MT';
          if #FOUND then write(terminal, $HoTen, $Diem);
      END
 END
```

(b) Chuyển sinh viên có masv là "123" thuộc lớp có mã lớp là "DIIS15" sang lớp "DIIS14" của cùng bộ môn Hệ thống thông tin thông minh (DIIS).
Lời giải.

Lor gian.

```
    Mức 1: Trong suốt phân đoạn
UPDATE SinhVien
SET MaLop = 'DIIS15'
WHERE MaSV = '123';
```

- Mức 2: Trong suốt vị trí UPDATE SinhVien1 SET MaLop = 'DIIS15' WHERE MaSV = '123';
- Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương.
 UPDATE SinhVien1 at Site 1
 SET MaLop = 'DIIS15'
 WHERE MaSV = '123';

• Mức 1: Trong suốt phân đoạn

UPDATE SinhVien

(c) Biết sinh viên có masv là "123" thuộc bộ môn Hệ thống thông tin thông minh (**DIIS**). Viết câu truy vấn đổi sinh viên có masv là "123" qua lớp "DEC15" (malop) của bộ môn thương mại điện tử (**DEC**).

Lời giải.

```
SET MaLop = 'DEC15'
WHERE MaSV = '123';

• Mức 2: Trong suốt vị trí
--Chuyển thông tin sinh viên từ mảnh 1 sang mảnh 3
SELECT HoTen, Phai, NgaySinh, DiaChi
INTO $HoTen, $Phai, $NgaySinh, $DiaChi
FROM SinhVien1
WHERE MaSV = '123';

INSERT INTO SinhVien3 (MaSV, HoTen, Phai, NgaySinh, DiaChi, MaLop)
VALUES ('123', $HoTen, $Phai, $NgaySinh, $DiaChi, 'DEC15');
```

```
--Xóa thông tin cũ sau khi đã copy xong
DELETE FROM SinhVien1 WHERE MaSV = '123';
```

Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương.
--Chuyển thông tin sinh viên từ mảnh 1 sang mảnh 3
SELECT HoTen, Phai, NgaySinh, DiaChi
INTO \$HoTen, \$Phai, \$NgaySinh, \$DiaChi
FROM SinhVien1 at Site 1
WHERE MaSV = '123';
send \$HoTen, \$Phai, \$NgaySinh, \$DiaChi From Site 1 to Site 3
INSERT INTO SinhVien3 at Site 3 (MaSV, HoTen, Phai, NgaySinh, DiaChi, MaLop)
VALUES ('123', \$HoTen, \$Phai, \$NgaySinh, \$DiaChi, 'DEC15');
--Xóa thông tin cũ sau khi đã copy xong
DELETE FROM SinhVien1 t Site 1 WHERE MaSV = '123';

(d) Chuyển tất cả sinh viên của lớp " $\mathbf{DEC15}$ " (malop) của bộ môn thương mại điện tử (\mathbf{DEC}) sang lớp " $\mathbf{DIIS15}$ " (malop) thuộc bộ môn Hệ thống thông tin thông minh (\mathbf{DIIS}).

Lời giải.

```
• Mức 1: Trong suốt phân đoan
  UPDATE SinhVien
 SET MaLop = 'DIIS15'
 WHERE MaLop = 'DEC15'
• Mức 2: Trong suốt vi trí
  --Chuyển thông tin sinh viên từ mánh 3 sang mánh 1
 SELECT MaSV, HoTen, Phai, NgaySinh, DiaChi
  INTO $MaSV, $HoTen, $Phai, $NgaySinh, $DiaChi
 FROM SinhVien3
 WHERE MaLop = 'DEC15';
  INSERT INTO SinhVien1 (MaSV, HoTen, Phai, NgaySinh, DiaChi, MaLop)
 VALUES ($MaSV, $HoTen, $Phai, $NgaySinh, $DiaChi, 'DIIS15');
  --Xóa thông tin cũ sau khi đã copy xong
 DELETE FROM SinhVien3 WHERE MaLop = 'DEC15';
 DELETE FROM Lop3 WHERE MaLop = 'DEC15';
• Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương.
  --Chuyển thông tin sinh viên từ mảnh 3 sang mảnh 1
  SELECT MaSV, HoTen, Phai, NgaySinh, DiaChi
  INTO $MaSV, $HoTen, $Phai, $NgaySinh, $DiaChi
 FROM SinhVien3 at Site 3
 WHERE MaLop = 'DEC15';
  send $MaSV, $HoTen, $Phai, $NgaySinh, $DiaChi From Site 3 to Site 1
  INSERT INTO SinhVien1 at Site 1 (MaSV, HoTen, Phai, NgaySinh, DiaChi, MaLop)
 VALUES ($MaSV, $HoTen, $Phai, $NgaySinh, $DiaChi, 'DIIS15');
  --Xóa thông tin cũ sau khi đã copy xong
 DELETE FROM SinhVien3 at Site 3 WHERE MaLop = 'DEC15';
 DELETE FROM Lop3 at Site 3 WHERE MaLop = 'DEC15';
```

2. Vẽ đồ thị truy vấn (query graph) cho câu truy vấn **Q1**. Dựa vào đồ thị, hãy cho biết câu truy vấn này có bị sai về ngữ nghĩa không ?.

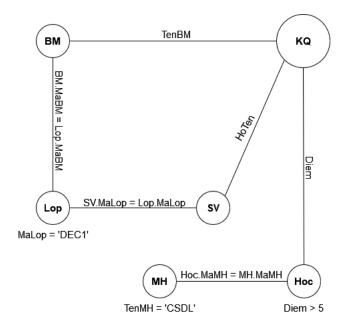
```
Q1: SELECT hoten, tenbm, diem
FROM Bomon, Lop, Sinhvien, Hoc, Monhoc
WHERE Sinhvien.malop = Lop.malop
AND Hoc.mamh = Monhoc.mamh
AND Bomon.mabm = Lop.mabm
AND malop = 'DEC1'
AND diem > 5
AND tenmh = 'CSDL';
```

Lời giải.

Để ngắn gọn, trong bài làm sẽ sử dụng các từ viết tắt như sau:

Từ viết tắt	Từ đầy đủ
BM	BOMON
SV	SINHVIEN
MH	MONHOC

Đồ thị truy vấn của câu truy vấn Q1:



Ta thấy đồ thi truy vấn liên thông. ⇒ Câu truy vấn **Q1** đúng ngữ nghĩa.

Q2: SELECT malop, telop

3. Hãy đơn giản hóa câu truy vấn ${f Q2}$ bằng cách sử dụng qui tắc lũy đẳng:

```
FROM Sinhvien, Lop
    WHERE Sinhvien.malop = Lop.malop
         AND malop = 'DIIS1'
         AND (NOT (malop = 'DMIS1')
         AND (malop = 'DEC2' OR malop = 'DMIS1'))
         OR hoten = 'Nguyễn Văn A';
Lời giải.
    Đặt:
      • p1: Sinhvien.malop = Lop.malop
      • p2: malop = 'DIIS1'
      • p3: malop = 'DMIS1'
      • p4: malop = 'DEC2'
      • p5: hoten = 'Nguyễn Văn A'
    Viết lại mệnh đề WHERE câu truy vấn \mathbf{Q2}, ta có:
    [p1 \land p2 \land \neg p3 \land (p4 \lor p3)] \lor p5
    \Leftrightarrow [p1 \land p2 \land [(\neg p3 \land p4) \lor (\neg p3 \land p3)]] \lor p5
    \Leftrightarrow [p1 \land p2 \land [(\neg p3 \land p4) \lor False]] \lor p5
    \Leftrightarrow (p1 \land p2 \land \neg p3 \land p4) \lor p5
    \Leftrightarrow (p1 \lor p5) \land (p2 \lor p5) \land (\neg p3 \lor p5) \land (p4 \lor p5)
    Vậy câu truy vấn Q2 được biến đổi thành:
    Q2: SELECT malop, telop
         FROM Sinhvien, Lop
         WHERE (Sinhvien.malop = Lop.malop AND hoten = 'Nguyễn Văn A')
               OR (malop = 'DIIS1' AND hoten = 'Nguyễn Văn A')
               OR (NOT (malop = 'DMIS1') AND hoten = 'Nguyễn Văn A')
```

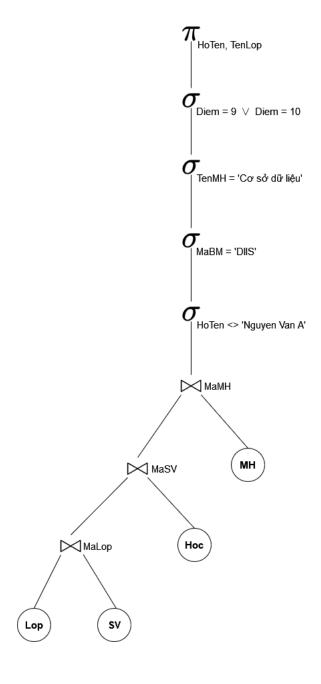
OR (malop = 'DEC2' AND hoten = 'Nguyễn Văn A'));

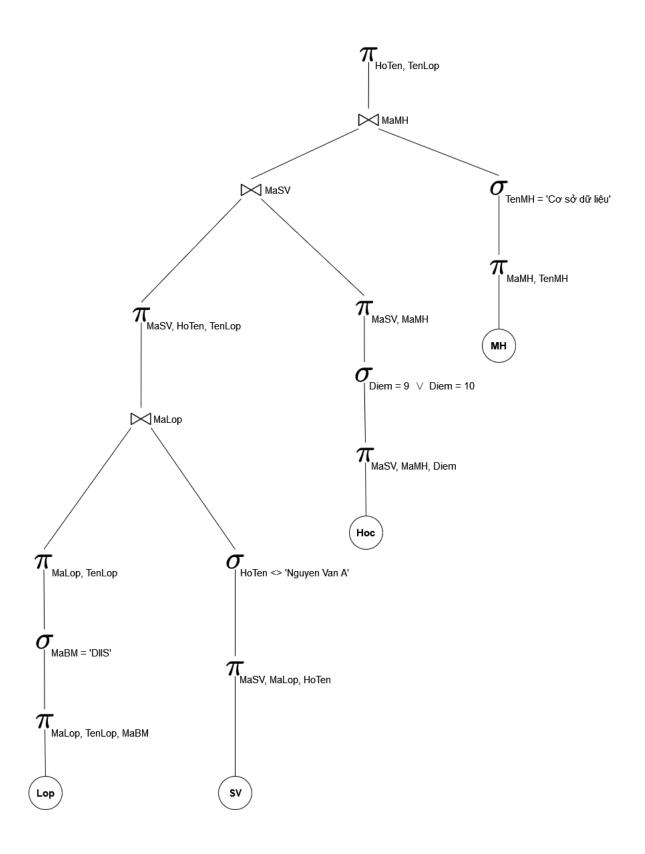
4. Cho câu truy vấn $\mathbf{Q3}$ như sau:

Q3: SELECT hoten, tenlop FROM Sinhvien, Hoc, Monhoc, Lop WHERE Sinhvien.masv = Hoc.masv AND Sinhvien.malop = Lop.malop AND Hoc.mamh = Monhoc.mamh AND hoten <> 'Nguyễn Văn A' AND mabm = 'DIIS' AND tenmh = 'Cơ sở dữ liệu' AND (diem = 9 OR diem = 10);

(a) Phân rã truy vấn để tối ưu hóa toàn cục câu truy vấn ${f Q3}.$ Lời giải.

Cây truy vấn đại số quan hệ ban đầu của ${\bf Q3}$ là:





(b) Biết các quan hệ: Sinhvien, Hoc, Monhoc, Lop được phân mảnh như trên. Biến đổi câu truy vấn a thành một câu truy vấn rút gọn trên các mảnh.

Lời giải.

Dựa vào lược đồ phân mảnh ta có chương trình định vị cho các quan hệ như sau:

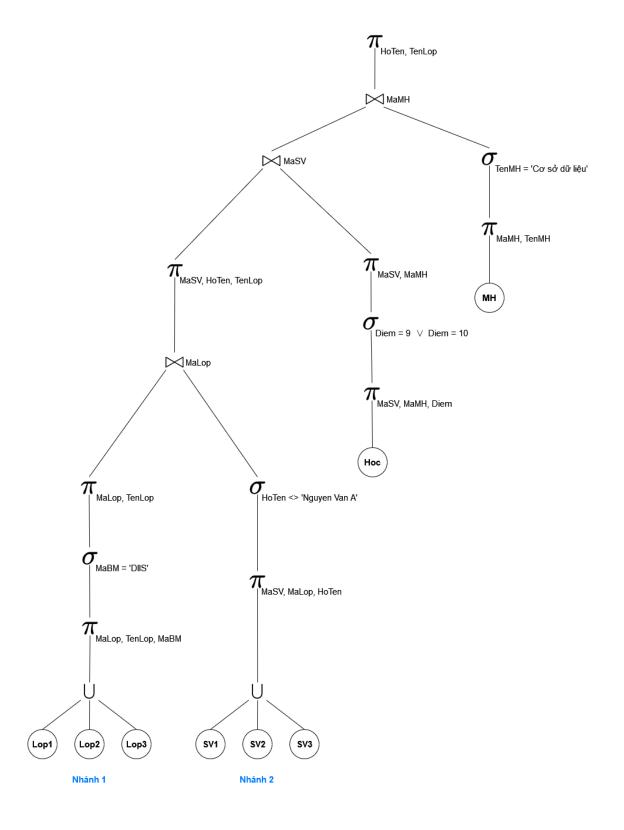
 $BM = BM1 \cup BM2 \cup BM3$

 $\mathrm{Lop} = \mathrm{Lop1} \cup \mathrm{Lop2} \cup \mathrm{Lop3}$

 $SV = SV1 \cup SV2 \cup SV3$

Quan hệ MH và Học được nhân bản.

Thay thế chương trình định vị vào cây truy vấn đại số tối ưu ở câu a, ta được cây truy vấn đại số quan hệ trên các mảnh:



 $\bullet\,$ Xét nhánh 1, ta có:

```
\begin{array}{l} \sigma_{\mathrm{MaBM}} = \text{``DIIS''} \ (\mathrm{Lop1} \cup \mathrm{Lop2} \cup \mathrm{Lop3}) \\ \Leftrightarrow \sigma_{\mathrm{MaBM}} = \text{``DIIS''} \ (\mathrm{Lop1}) \cup \sigma_{\mathrm{MaBM}} = \text{``DIIS''} \ (\mathrm{Lop2}) \cup \sigma_{\mathrm{MaBM}} = \text{``DIIS''} \ (\mathrm{Lop3}) \\ \Leftrightarrow \sigma_{\mathrm{MaBM}} = \text{``DIIS''} \ (\mathrm{Lop1}) \cup \emptyset \cup \emptyset \\ \Leftrightarrow \sigma_{\mathrm{MaBM}} = \text{``DIIS''} \ (\mathrm{Lop1}) \\ \Leftrightarrow \mathrm{Lop1} \ (1') \end{array}
```

• Xét phép kết giữa (1') và nhánh 2, ta có:

 $Lop1 \bowtie (SV1 \cup SV2 \cup SV3)$

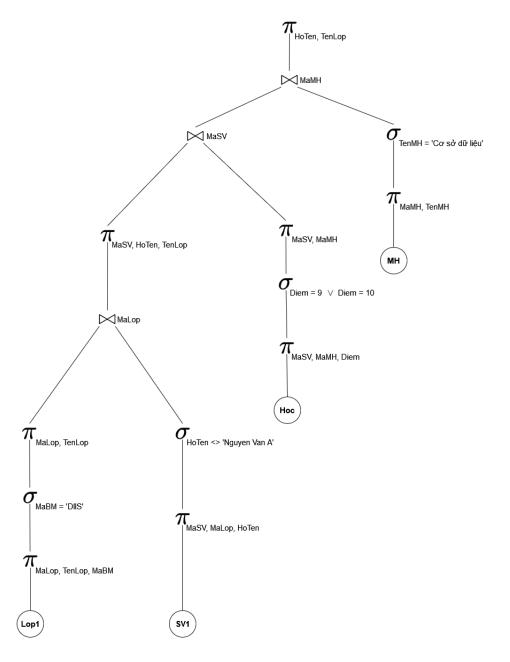
 $\Leftrightarrow (\mathsf{Lop1} \bowtie \mathsf{SV1}) \cup (\mathsf{Lop1} \bowtie \mathsf{SV2}) \cup (\mathsf{Lop1} \bowtie \mathsf{SV3})$

 \Leftrightarrow (Lop1 \bowtie SV1) $\cup \emptyset \cup \emptyset$

⇔ (Lop1 ⋈ SV1)

Nhờ phép biến đổi này, ta loại bỏ được các quan hệ không cần thiết là SV2 và SV3, chỉ giữ lại mảnh SV1.

Áp dụng các phép biến đổi trên, ta được cây truy vấn đại số quan hệ rút gọn trên các mảnh dưới đây:



5. Cho một vài ví dụ về sự bất thường dữ liệu có thể xảy ra khi điều khiển đồng thời phân tán và cách khắc phục nó.

Lời giải.

Bài Tâp 2

Bệnh viện Đa Khoa Hoàn Hảo (BVHH) hiện có 3 chi nhánh đặt tại: Quận 9, Thủ Đức và Bình Dương. Do vị trí địa lý của hai chi nhánh quận 9 và Thủ Đức khá gần nhau nên nhân viên của hai chi nhánh này làm việc chung. Cho biết lược đồ cơ sở dữ liệu quan hệ toàn cục quản lý nhân viên của BVHH "QlyNV-BVHH" như sau:

Benhvien (maby, tenby, slnhanviennu, slnhanviennam)

Thông tin bệnh viện gồm: mã bệnh viện (mabv) gồm: 'Q9', 'TĐ' và 'BD', tên bệnh viện, số lượng nhân viên nữ, số lượng nhân viên nam

Bangcap (mabc, tenbangcap, mota)

Thông tin bằng cấp gồm: mã bằng cấp, tên bằng cấp, mô tả cho bằng cấp này.

Nhanvien (many, tenny, gioitinh, ngsinh, maby)

Thông tin nhân viên gồm: mã nhân viên, họ tên, giới tính, ngày sinh, bệnh viện mà nhân viên này làm việc.

Nhanvien_bangcap (manv, mabc, ngaycap)

Thông tin bằng cấp của nhân viên gồm: mã nhân viên, mã bằng cấp, ngày cấp.

Chucdanh (macd, tenchucdanh).

Thông tin chức danh gồm: mã chức danh, tên chức danh. Ví dụ: bác sĩ, y tá, ...

Nhanvien_chucdanh (maso, manv, macd, tungay, denngay)

Thông tin chức danh của nhân viên gồm: mã số, mã nhân viên, mã chức danh, từ ngày, đến ngày. Lược đồ **Benhvien** phân mảnh ngang chính theo mã bênh viên:

```
Benhvien1 = \sigma_{\text{(mabv = "Q9") OR (mabv = "TD")}} (Benhvien)
Benhvien2 = \sigma_{\text{(mabv = "BD")}} (Benhvien)
```

Lược đồ **Nhanvien, Nhanvien_bangcap và Nhanvien_chucdanh** phân mảnh ngang dẫn xuất như sau:

```
\begin{aligned} & Nhanvien1 = Nhanvien \ltimes_{mabv} (Benhvien1) \\ & Nhanvien2 = Nhanvien \ltimes_{mabv} (Benhvien2) \\ & Nhanvien\_bangcap1 = Nhanvien\_bangcap \ltimes_{manv} (Nhanvien1) \\ & Nhanvien\_bangcap2 = Nhanvien\_bangcap \ltimes_{manv} (Nhanvien2) \\ & Nhanvien\_chucdanh1 = Nhanvien\_chucdanh \ltimes_{manv} (Nhanvien1) \\ & Nhanvien\_chucdanh2 = Nhanvien\_chucdanh \ltimes_{manv} (Nhanvien2) \end{aligned}
```

Quan hệ Bangcap, Chucdanh được nhân bản ở cả 2 sites.

Yêu cầu:

1. (6 điểm) Cho câu truy vấn sau:

Liệt kê tên nhân viên (tennv), tên bằng cấp (tenbangcap) của nhân viên có mã (manv) là "nv123", có chức danh (tenchucdanh) là "bác sĩ" từ ngày "01/01/2011" và làm việc tại bệnh viện thuộc chi nhánh "Bình Dương" (tenbv = "Bình Dương").

(a) Viết câu lệnh SQL dưới dạng lược đồ toàn cục. (1đ)

Lời giải.

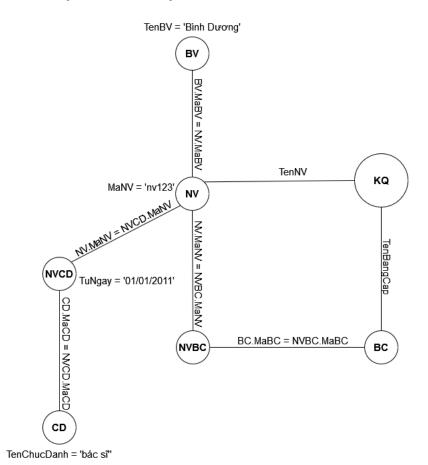
(b) Kiểm tra câu truy vấn a viết đúng ngữ nghĩa bằng kỹ thuật vẽ đồ thị truy vấn (query graph). (1d)

Lời giải.

Để ngắn gọn, trong bài làm sẽ sử dụng các từ viết tắt như sau:

Từ viết tắt	Từ đầy đủ
BV	BENHVIEN
BC	BANGCAP
NV	NHANVIEN
NVBC	NHANVIEN_BANGCAP
CD	CHUCDANH
NVCD	NHANVIEN_CHUCDANH

Đồ thị truy vấn của câu truy vấn a:

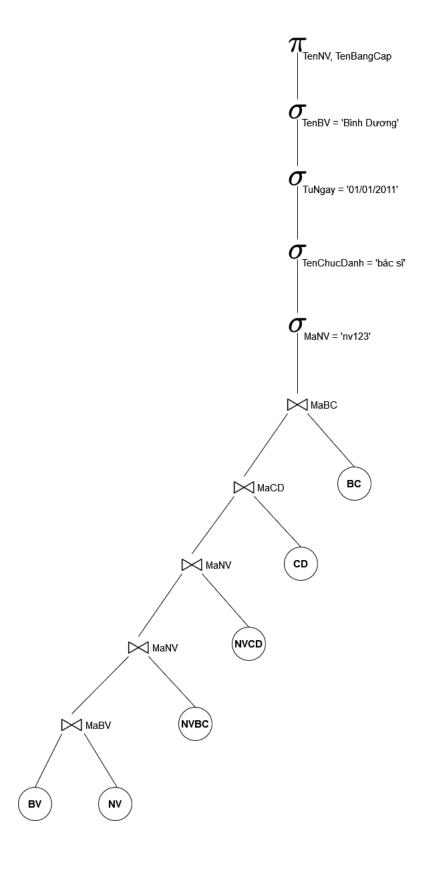


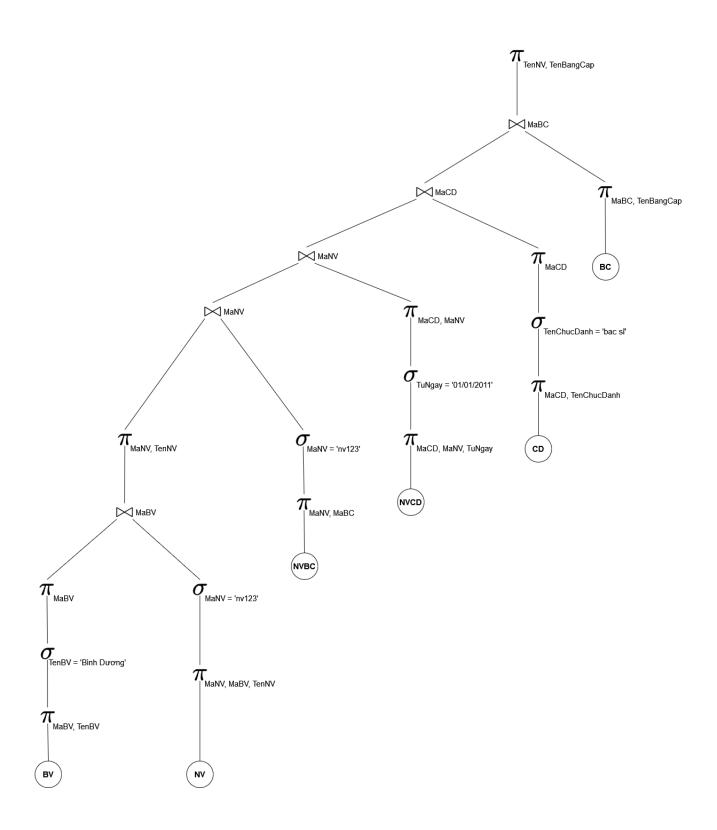
Ta thấy đồ thị truy vấn liên thông. \Rightarrow Câu truy vấn a đúng ngữ nghĩa.

(c) Tối ưu hóa câu truy vấn a. $(2\mbox{\mbox{\it d}})$

Lời giải.

Cây truy vấn đại số ban đầu của a là:





(d) Biến đổi câu truy vấn c thành một câu truy vấn rút gọn trên các mảnh. (2đ)

Lời giải.

Dựa vào lược đồ phân mảnh ta có chương trình định vị cho các quan hệ như sau:

 $BV = BV1 \cup BV2$

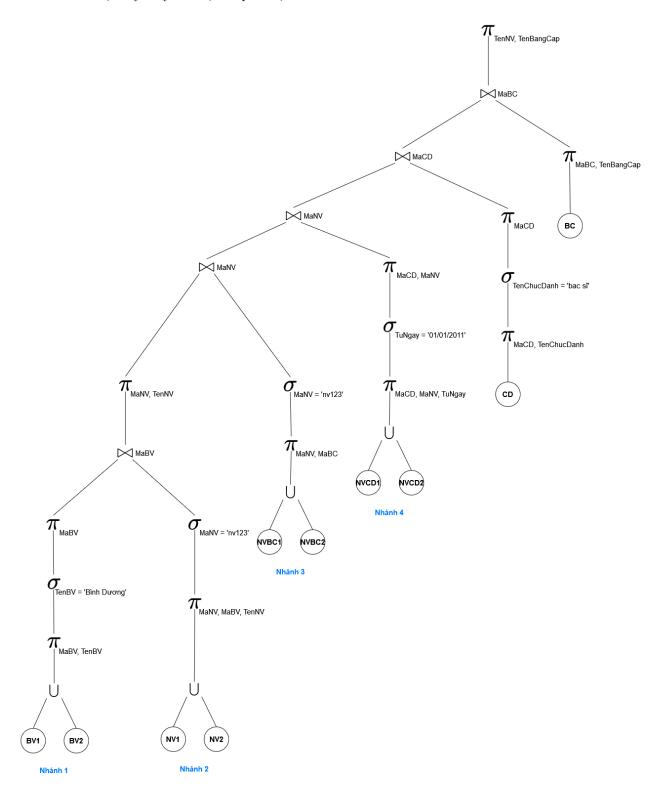
 $NV = NV1 \cup NV2$

 $NVBC = NVBC1 \cup NVBC2$

 $\text{NVCD} = \text{NVCD1} \cup \text{NVCD2}$

Quan hệ BC và CD được nhân bản.

Thay thế chương trình định vị vào cây truy vấn đại số quan hệ tối ưu ở câu c, ta được cây truy vấn đại số quan hệ trên các mảnh:



• Xét nhánh 1, ta có:

```
\begin{array}{l} \sigma_{\mathrm{TenBV} \ = \ \mathrm{``Binh\ Dutong''}} \ (BV1 \cup BV2) \\ \Leftrightarrow \sigma_{\mathrm{TenBV} \ = \ \mathrm{``Binh\ Dutong''}} \ (BV1) \cup \sigma_{\mathrm{TenBV} \ = \ \mathrm{``Binh\ Dutong''}} \ (BV2) \\ \Leftrightarrow \emptyset \cup \sigma_{\mathrm{TenBV} \ = \ \mathrm{``Binh\ Dutong''}} \ (BV2) \\ \Leftrightarrow \sigma_{\mathrm{TenBV} \ = \ \mathrm{``Binh\ Dutong''}} \ (BV2) \\ \Leftrightarrow BV2 \ (1') \end{array}
```

• Xét phép kết giữa quan hệ ở (1') và nhánh 2, ta có:

 $BV2 \bowtie (NV1 \cup NV2)$

 $\Leftrightarrow (BV2 \bowtie NV1) \cup (BV2 \bowtie NV2)$

 $\Leftrightarrow \emptyset \cup (BV2 \bowtie NV2)$

 $\Leftrightarrow \cup (BV2 \bowtie NV2) (2')$

Nhờ phép biến đổi này, ta loại bỏ được mảnh quan hệ không cần thiết là NV1, chỉ giữ lại mảnh NV2.

• Tương tự, ở nhánh 3, ta loại bỏ mảnh quan hệ có phép kết với NV2 mà cho ra kết quả vô nghĩa là NVBC1.

Sau đó, loại bỏ NVCD1 ở nhánh 4, vì có phép kết cho ra kết quả vô nghĩa với NVRC2

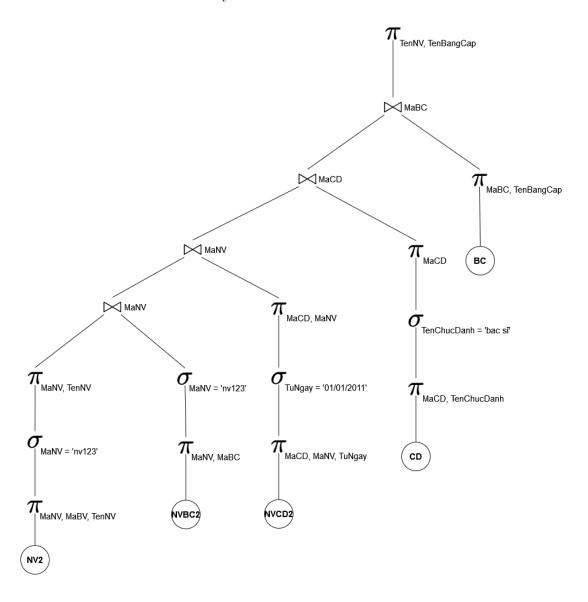
 $\bullet~(1')$ và (2'),ta xét tiếp phép kết giữa BV2 và NV2:

 $(\pi_{MaBV2} \text{ BV2}) \bowtie \text{ NV2}$

⇔ NV2

Vì NV2 = NV \bowtie_{MaBV} BV2. Từ đó, ta có thể hoàn toàn bỏ được nhánh 1.

Áp dụng các phép biến đổi trên, ta được cây truy vấn đại số quan hệ rút gọn trên các mảnh như dưới đây:



```
2. (4 điểm) Viết câu truy vấn sau ở 2 mức độ trong suốt:
Mức 1: Trong suốt phân đoạn (fragmentation transparency)
Mức 2: Trong suốt về vị trí (location transparency)
(a) Hiển thị thông tin những nhân viên nam sinh sau năm
(a) thuyến kho mặc nhàm mặc thàm niệt tại hệnh mịch nam sinh sau năm
```

(a) Hiển thị thông tin những nhân viên nam sinh sau năm 1980 có bằng cấp (tenbangcap) là 'chuyên khoa răng hàm mặt' đang làm việc tại bệnh viện ở "Bình Dương". (2đ)

• Mức 1: Trong suốt phân đoan SELECT NV.MaNV, TenNV, GioiTinh, NgaySinh, NV.MaBV INTO \$MaNV, \$TenNV, \$GioiTinh, \$NgaySinh, \$MaBV FROM NhanVien NV, BenhVien BV, BangCap BC, NhanVien_BangCap NVBC WHERE BV.MaBV = NV.MaBV AND NV.MaNV = NVBC.MaNV AND NVBC.MaBC = BC.MaBC AND GioiTinh = 'Nam' AND YEAR(NgaySinh) > 1980 AND TenBangCap = 'chuyên khoa răng hàm mặt' AND TenBV = 'Binh Dương'; if #FOUND then write(terminal, \$MaNV, \$TenNV, \$GioiTinh, \$NgaySinh, \$MaBV) else write(terminal, 'Not Found') • Mức 2: Trong suốt vị trí SELECT NV.MaNV, TenNV, GioiTinh, NgaySinh, NV.MaBV INTO \$MaNV, \$TenNV, \$GioiTinh, \$NgaySinh, \$MaBV FROM NhanVien2 NV, BenhVien2 BV, BangCap BC, NhanVien_BangCap2 NVBC WHERE BV.MaBV = NV.MaBV AND NV.MaNV = NVBC.MaNV AND NVBC.MaBC = BC.MaBC AND GioiTinh = 'Nam' AND YEAR(NgaySinh) > 1980 AND TenBangCap = 'chuyên khoa răng hàm mặt' AND TenBV = 'Binh Dương'; if #FOUND then write(terminal, \$ManV, \$TenNV, \$GioiTinh, \$NgaySinh, \$MaBV) else write(terminal, 'Not Found') • Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương. SELECT NV.MaNV, TenNV, GioiTinh, NgaySinh, NV.MaBV INTO \$MaNV, \$TenNV, \$GioiTinh, \$NgaySinh, \$MaBV FROM NhanVien2 NV at Site 2, BenhVien2 BV at Site 2, BangCap BC at Site 2, NhanVien_BangCap2 NVBC at Site 2 WHERE BV.MaBV = NV.MaBV AND NV.MaNV = NVBC.MaNV AND NVBC.MaBC = BC.MaBC AND GioiTinh = 'Nam'

(b) Biết nhân viên có mã nhân viên (manv) là "nv123" đang làm việc tại bệnh viện ở Bình Dương. Viết câu truy vấn chuyển nhân viên này sang bệnh viện Quận 9. (2đ)
Lời giải.

if #FOUND then write(terminal, \$MaNV, \$TenNV, \$GioiTinh, \$NgaySinh, \$MaBV)

AND TenBangCap = 'chuyên khoa răng hàm mặt'

 Mức 1: Trong suốt phân đoạn UPDATE NhanVien SET MaBV = 'Q9' WHERE MaNV = 'nv123';

AND YEAR(NgaySinh) > 1980

AND TenBV = 'Binh Dương';

else write(terminal, 'Not Found')

```
• Mức 2: Trong suốt vị trí
  --Chuyển thông tin nhân viên từ mảnh 2 sang mảnh 1.
 SELECT TenNV, GioiTinh, NgaySinh INTO $TenNV, $GioiTinh, $NgaySinh
 FROM NhanVien2 NV
 WHERE MaNV = 'nv123';
  INSERT INTO NhanVien1 (MaNV, TenNV, GioiTinh, NgaySinh, MaBV)
  VALUES ('nv123', $TenNV, $GioiTinh, $NgaySinh, 'Q9');
  --Chuyển thông tin nhân viên bằng cấp từ mảnh 2 sang mảnh 1.
 SELECT MaBC, NgayCap INTO $MaBC, $NgayCap
  FROM NhanVien_BangCap2 NVBC
 WHERE MaNV = 'nv123';
  INSERT INTO NhanVien_BangCap1 (MaNV, MaBC, NgayCap)
  VALUES ('nv123', $MaBC, $NgayCap);
 --Chuyển thông tin nhân viên chức danh từ mảnh 2 sang mảnh 1.
 SELECT MaSo, MaCD, TuNgay, DenNgay INTO $MaSo, $MaCD, $TuNgay, $DenNgay
 FROM NhanVien_ChucDanh2 NVCD
 WHERE MaNV = 'nv123';
  INSERT INTO NhanVien_ChucDanh1 (MaNV, MaSo, MaCD, TuNgay, DenNgay)
 VALUES ('nv123', $MaSo, $MaCD, $TuNgay, $DenNgay);
  --Xóa thông tin cũ sau khi đã copy xong
 DELETE FROM NhanVien2 WHERE MaNV = 'nv123';
 DELETE FROM NhanVien_BangCap2 WHERE MaNV = 'nv123';
 DELETE FROM NhanVien_ChucDanh2 WHERE MaNV = 'nv123';
• Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương.
  --Chuyển thông tin nhân viên từ mảnh 2 sang mảnh 1.
 SELECT TenNV, GioiTinh, NgaySinh INTO $TenNV, $GioiTinh, $NgaySinh
 FROM NhanVien2 NV at Site 2
 WHERE MaNV = 'nv123';
  send $TenNV, $GioiTinh, $NgaySinh From Site 2 to Site 1;
  INSERT INTO NhanVien1 at Site 1 (MaNV, TenNV, GioiTinh, NgaySinh, MaBV)
 VALUES ('nv123', $TenNV, $GioiTinh, $NgaySinh, 'Q9');
  --Chuyển thông tin nhân viên bằng cấp từ mảnh 2 sang mảnh 1.
 SELECT MaBC, NgayCap INTO $MaBC, $NgayCap
 FROM NhanVien_BangCap2 NVBC at Site 2
  WHERE MaNV = 'nv123';
  send $MaBC, $NgayCap From Site 2 to Site 1;
  INSERT INTO NhanVien_BangCap1 at Site 1 (MaNV, MaBC, NgayCap)
  VALUES ('nv123', $MaBC, $NgayCap);
  --Chuyển thông tin nhân viên chức danh từ mảnh 2 sang mảnh 1.
 SELECT MaSo, MaCD, TuNgay, DenNgay INTO $MaSo, $MaCD, $TuNgay, $DenNgay
 FROM NhanVien_ChucDanh2 NVCD at Site 2
 WHERE MaNV = 'nv123';
  send $MaSo, $MaCD, $TuNgay, $DenNgay From Site 2 to Site 1;
  INSERT INTO NhanVien_ChucDanh1 at Site 1 (MaNV, MaSo, MaCD, TuNgay, DenNgay)
 VALUES ('nv123', $MaSo, $MaCD, $TuNgay, $DenNgay);
  --Xóa thông tin cũ sau khi đã copy xong
 DELETE FROM NhanVien2 at Site 2 WHERE MaNV = 'nv123';
 DELETE FROM NhanVien_BangCap2 at Site 2 WHERE MaNV = 'nv123';
```

DELETE FROM NhanVien_ChucDanh2 at Site 2 WHERE MaNV = 'nv123';

ĐỀ THI CUỐI KỲ - HOC KỲ I 2017-2018

Ngân hàng ABC muốn xây dựng một hệ thống thông tin quản lý tài khoản khách hàng có cơ sở dữ liệu phân tán tại 3 thành phố TP. Hồ Chí MInh, Huế và Hà Nội. Sau đây là một phần của lượt đồ cơ sở dữ liệu:

ChiNhanh(MaCN, TenCN, ThanhPho)

 $\underline{\text{Tân từ}}$: Tông tin Chi
Nhanh gồm: mã chi nhánh, tên chi nhanhc và thành phố. Ngân hàng có 3 chi nhánh:

MaCN	TenCN	ThanhPho
1	CN Hồ Chí Minh	HCM
2	CN Huế	HUE
3	CN Hà Nội	HN

KhachHang(MaKH, TenKH, NgaySinh, DiaChi, NgheNghiep, NoiCongTac, DienThoai, CMND, MaCN)

<u>Tân từ</u>: Mỗi chi nhánh có khách hàng của mình. Lược đồ KhachHang gồm: số Mã khách hàng, Họ tên khách hàng, ngày sinh, đia chỉ, nghề nghiệp, nơi công tác, điện thoại, chứng minh nhân dân.

LoaiTaiKhoan(MaLTK, TenLTK, MoTa)

<u>Tân từ</u>: loại tài khoản có mã loại tài khoản (MaLTK), tên loại tài khoản (TenLTK, VD: Tiết kiệm, Thanh toán, Vay, ...) và mô tả.

TaiKhoan(SoTK, MaLTK, NgayMo, NgayDong, LaiSuat, TrangThai, MaCN)

<u>Tân từ</u>: tài khoản có số tài khoản (SoTK), loại tài khoản (MaLTK), ngày mở (NgayMo), ngày đóng (NgayDong), lãi suất (LaiSuat), trạng thái (VD: chưa kích hoạt, hoạt động, khóa, ...) và mở ở chi nhánh (MaCN).

TKKH(SoTK, MaKH, SoTien)

<u>Tân từ</u>: Một tài khoản có thể thuốc về một hay nhiều khách hàng. Một khách hàng cũng có thể có nhiều tài khoản. Thông tin gồm: số tài khoản, mã khách hàng, số tiền có trong tsif khoản.

Quan hệ **ChiNhanh** phân mảnh ngang chính theo thành phố:

```
ChiNhanh1 = \sigma_{\text{(ThanhPho} = \text{``HCM''})} (ChiNhanh)
ChiNhanh2 = \sigma_{\text{(ThanhPho} = \text{``HUE''})} (ChiNhanh)
ChiNhanh3 = \sigma_{\text{(ThanhPho} = \text{``HN''})} (ChiNhanh)
```

Quan hệ **TaiKhoan, TKKH** phân mảnh ngang dẫn xuất như sau:

```
 \begin{array}{l} \text{TaiKhoan1} = \text{TaiKhoan} \ltimes_{\text{MaCN}} (\text{ChiNhanh1}) \\ \text{TaiKhoan2} = \text{TaiKhoan} \ltimes_{\text{MaCN}} (\text{ChiNhanh2}) \\ \text{TaiKhoan3} = \text{TaiKhoan} \ltimes_{\text{MaCN}} (\text{ChiNhanh3}) \\ \end{array}
```

 $TKKH1 = TKKH \ltimes_{SoTK} (TaiKhoan1)$ $TKKH2 = TKKH \ltimes_{SoTK} (TaiKhoan)$

 $TKKH3 = TKKH \ltimes_{SoTK} (TaiKhoan3)$

Quan hệ **KhachHang** phân mảnh hỗn hợp như sau:

 $KhachHang1A = \Pi_{MaKH,\ TenKH,\ DiaChi,\ CMND}(KhachHang \ltimes_{MaCN} ChiNhanh1)$

 $KhachHang1B = \Pi_{MaKH, \ TenKH, \ NgaySinh, \ NgheNghiep, \ NoiCongTac, \ DienThoai}(KhachHang \ltimes_{MaCN} ChiNhanh1)$

 $KhachHang2 = KhachHang \ltimes_{MaCN} ChiNhanh2$

KhachHang3A = ∏_{MaKH, TenKH, NgaySinh, DiaChi, NgheNghiep, NoiCongTac}(KhachHangκ_{MaCN}ChiNhanh3)

KhachHang3B = ∏_{MaKH, TenKH, DienThoai, CMND}(KhachHang ⋈_{MaCN} ChiNhanh3)

Quan hệ **LoaiTaiKhoan** được nhân bản ở tất cả các chi nhánh.

<u>Yêu cầu:</u>

- 1. (5 điểm) Cho câu truy vấn **Q** như sau:
 - Q: SELECT KH.MaKH, TenKH, CMND, TenCN, SoTien

```
FROM ChiNhanh CN, KhachHang KH, LoaiTaiKhoan LTK, TaiKhoan TK, TKKH WHERE KH.MaKH = TKKH.MaKH
```

AND LTK.MaLTK = TK.MaLTK

AND TK.SoTK = TKKH.SoTK

AND DienThoai = '0989987654'

AND TrangThai = 'khóa'

AND LTK.TenLTK = 'Tiet Kiem'

AND TenCN <> 'CN Huế'

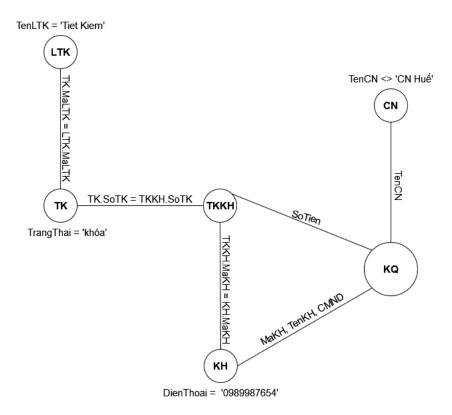
Để ngắn gọn, trong bài làm sẽ sử dụng các từ viết tắt như sau:

Từ viết tắt	Từ đầy đủ
CN	CHINHANH
KH	KHACHHANG
LTK	LOAITAIKHOAN
TK	TAIKHOAN

(a) Kiểm tra câu truy vấn ${\bf Q}$ viết đúng ngữ nghĩa hay không? (1đ)

Lời giải.

Đồ thi truy vấn tương ứng với câu truy vấn Q là:

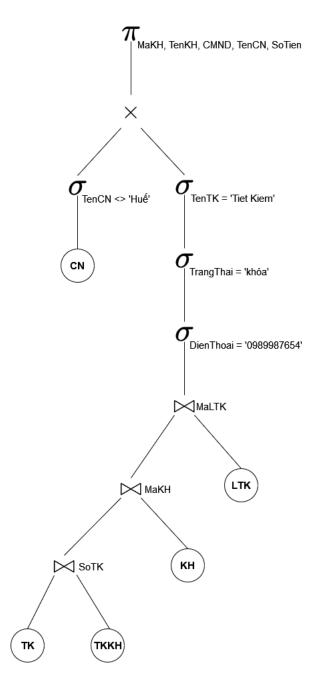


Ta thấy đồ thì truy vấn liên thông.

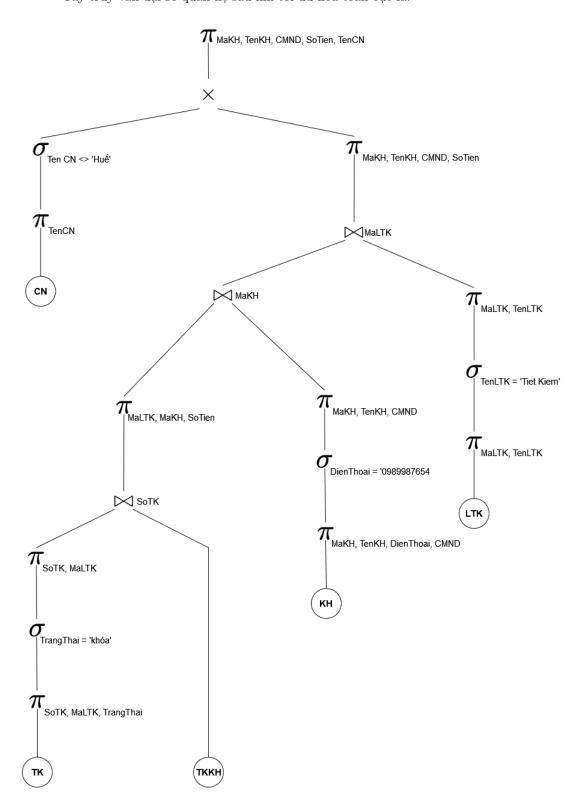
 \Rightarrow Câu truy vấn Q đúng ngũa nghĩa.

(b) Phân rã truy vấn để tối ưu hóa truy vấn toàn cục câu truy vấn ${\bf Q}.$ (2đ) Lời giải.

Cây truy vấn đại số quan hệ ban đầu của $\mathbf{Q3}$ là:



Cây truy vấn đại số quan hệ sau khi tối ưu hóa toàn cục là:



(c) Biến đổi câu truy vấn tối ưu toàn cục b thành một cây truy vấn đại số rút gọn trên các mảnh. (1đ)

Lời giải.

Dựa vào lược đồ phân mảnh, ta có chương trình định vị cho các quan hệ như sau:

 $CN = CN1 \cup CN2 \cup CN3$

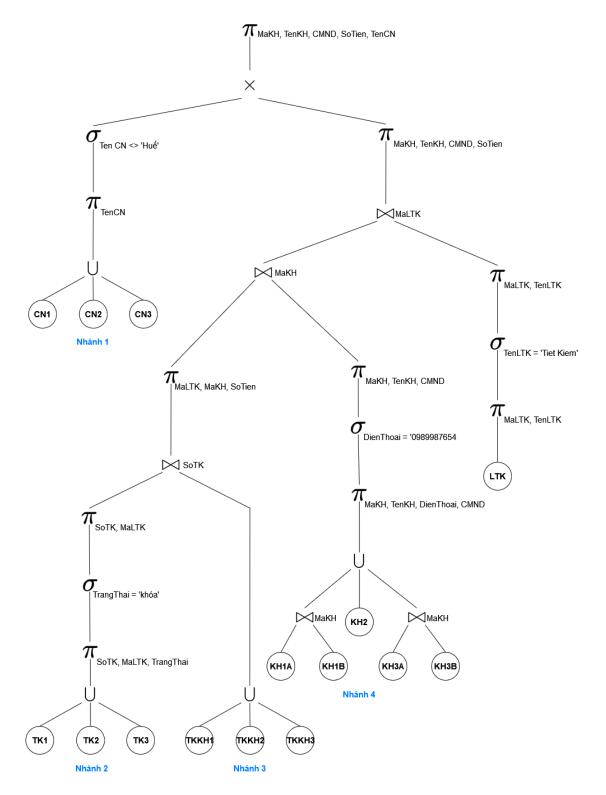
 $\mathrm{TK} = \mathrm{TK1} \cup \mathrm{TK2} \cup \mathrm{TK3}$

 $\mathsf{TKKH} = \mathsf{TKKH1} \cup \mathsf{TKKH2} \cup \mathsf{TKKH3}$

 $KH = (KH1A \bowtie KH1B) \cup KH2 \cup (KH3A \bowtie KH3B)$

Quan hệ LTK được nhân bản.

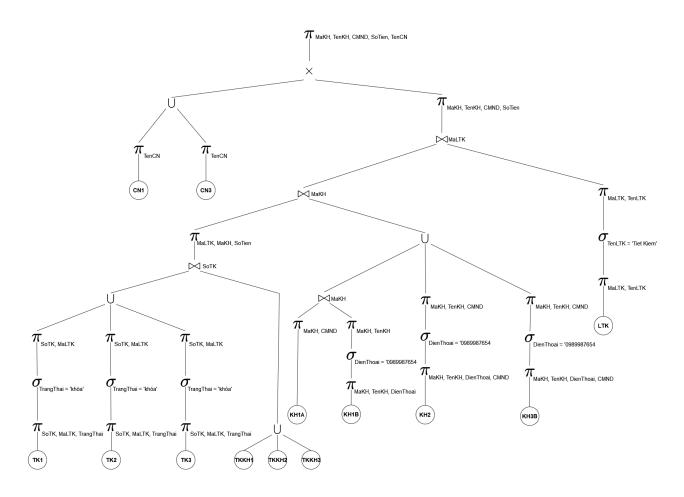
Thay thế chương trình định vị vào cây truy vấn đại số quan hệ tối ưu ở câu b, ta được cây truy vấn đại số quan hệ trên các mảnh:



 $\Leftrightarrow \sigma_{\rm TenCN} <> \text{``Hu\'e''} (\rm CN1) \cup \sigma_{\rm TenCN} <> \text{``Hu\'e''} (\rm CN3)$

 \Leftrightarrow CN1 \cup CN3 (1')

Áp dụng các phép biến đổi trên, ta được cây truy vấn đại số quan hệ rút gọn trên các mảnh như dưới đây:



(d) Viết câu lệnh SQL kết quả cuối cùng của cây truy vấn tối ưu c. (1đ) Lời giải.

- 2. (5 điểm) Viết câu truy vấn sau ở 2 mức độ trong suốt:
 - Mức 1: Trong suốt phân đoạn (fragmentation transparency)
 - Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương (local mapping transparency)
 - (a) Cho biết thông tin các khách hàng (MaKH, TenKH, SoTien) có NgheNghiep được nhập từ thiết bị đầu cuối. (2đ)

Lời giải.

• Mức 1: Trong suốt phân đoạn read(terminal, \$NgheNghiep); SELECT KH. MaKH, TenKH, SoTien INTO \$MaKH, \$TenKH, \$SoTien FROM KhanhHang KH, TKKH WHERE KH.MaKH = TKKH.MaKH AND NgheNghiep = \$NgheNghiep; if #FOUND then write(terminal, \$MaKH, \$TenKH, \$SoTien); else write(terminal, 'Not Found'); • Mức 2: Trong suốt vi trí read(terminal, \$NgheNghiep); SELECT KH.MaKH, TenKH, SoTien INTO \$MaKH, \$TenKH, \$SoTien FROM KhanhHang1B KH, TKKH1 WHERE KH.MaKH = TKKH.MaKH AND NgheNghiep = \$NgheNghiep; if #FOUND then write(terminal, \$MaKH, \$TenKH, \$SoTien); SELECT KH.MaKH, TenKH, SoTien INTO \$MaKH, \$TenKH, \$SoTien FROM KhanhHang2 KH, TKKH2 WHERE KH.MaKH = TKKH.MaKH AND NgheNghiep = \$NgheNghiep; if #FOUND then write(terminal, \$MaKH, \$TenKH, \$SoTien); SELECT KH.MaKH, TenKH, SoTien INTO \$MaKH, \$TenKH, \$SoTien FROM KhanhHang3A KH, TKKH1 WHERE KH.MaKH = TKKH.MaKH AND NgheNghiep = \$NgheNghiep; if #FOUND then write(terminal, \$MaKH, \$TenKH, \$SoTien); • Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương. read(terminal, \$NgheNghiep); SELECT KH.MaKH, TenKH, SoTien INTO \$MaKH, \$TenKH, \$SoTien FROM KhanhHang1B KH at Site HCM, TKKH1 at Site HCM WHERE KH.MaKH = TKKH.MaKH AND NgheNghiep = \$NgheNghiep;

FROM KhanhHang1B KH at Site HCM, TKKH1 at Site HCM
WHERE KH.MaKH = TKKH.MaKH
 AND NgheNghiep = \$NgheNghiep;
if #FOUND then write(terminal, \$MaKH, \$TenKH, \$SoTien);
SELECT KH.MaKH, TenKH, SoTien INTO \$MaKH, \$TenKH, \$SoTien
FROM KhanhHang2 KH at Site HUE, TKKH2 at Site HUE
WHERE KH.MaKH = TKKH.MaKH
 AND NgheNghiep = \$NgheNghiep;
if #FOUND then write(terminal, \$MaKH, \$TenKH, \$SoTien);
SELECT KH.MaKH, TenKH, SoTien INTO \$MaKH, \$TenKH, \$SoTien
FROM KhanhHang3A KH at Site HN, TKKH1 at Site HN
WHERE KH.MaKH = TKKH.MaKH
 AND NgheNghiep = \$NgheNghiep;
if #FOUND then write(terminal, \$MaKH, \$TenKH, \$SoTien);

(b) Nhập vào mã khách hàng (MaKH), kiểm tra xem nếu khách hàng **không** thuộc chi nhánh tại Hà Nội thì: Viết câu truy vấn chuyển đổi toàn bộ thông tin khách hàng này ra chi nhánh Hà Nội. (3đ)

Lời giải.

• Mức 1: Trong suốt phân đoạn read(terminal, \$MaKH) SELECT MaCN INTO \$MaCN FROM ChiNhanh WHERE TenCN = 'CN Hà Nội'; UPDATE KhachHang SET MaCN = \$MaCN WHERE MaKH = \$MaKH; UPDATE TaiKhoan SET MaCN = \$MaCN FROM TaiKhoan TK, TKKH WHERE TK.SoTK = TKKH.SoTK AND MaKH = \$MaKH; • Mức 2: Trong suốt vị trí read(terminal, \$MaKH) SELECT MaCN INTO \$MaCN FROM ChiNhanh3 WHERE TenCN = 'CN Hà Nội'; --Chuyển thông tin khách hàng từ mảnh 1A và 1B sang mảnh 3A và 3B SELECT TenKH, DiaChi, CMND INTO \$TenKH, \$DiaChi, \$CMND FROM KhachHang1A KH WHERE MaKH = \$MaKH; SELECT NgaySinh, NgheNghiep, NoiCongTac, DienThoai INTO \$NgaySinh, \$NgheNghiep, \$NoiCongTac, \$DienThoai FROM KhachHang1B KH WHERE MaKH = \$MaKH; INSERT INTO KhachHang3A (MaKH, TenKH, NgaySinh, DiaChi, NgheNghiep, NoiCongTac, MaCN) VALUES (\$MaKH, \$TenKH, \$NgaySinh, \$DiaChi, \$NgheNghiep, \$NoiCongTac, \$MaCN); INSERT INTO KhachHang3B (MaKH, TenKH, DienThoai, CMND, MaCN) VALUES (\$MaKH, \$TenKH, \$DienThoai, \$CMND, \$MaCN); --Chuyển thông tin khách hàng từ mảnh 2 sang mảnh 3A và 3B SELECT TenKH, DiaChi, CMND, NgaySinh, NgheNghiep, NoiCongTac, DienThoai INTO \$TenKH, \$DiaChi, \$CMND, \$NgaySinh, \$NgheNghiep, \$NoiCongTac, \$DienThoai FROM KhachHang2 KH WHERE MaKH = \$MaKH; INSERT INTO KhachHang3A (MaKH, TenKH, NgaySinh, DiaChi, NgheNghiep, NoiCongTac, MaCN) VALUES (\$MaKH, \$TenKH, \$NgaySinh, \$DiaChi, \$NgheNghiep, \$NoiCongTac, \$MaCN); INSERT INTO KhachHang3B (MaKH, TenKH, DienThoai, CMND, MaCN) VALUES (\$MaKH, \$TenKH, \$DienThoai, \$CMND, \$MaCN); --Chuyển thông tin tài khoản từ mảnh 1 sang mảnh 3 SELECT SoTK, MaLTK, NgayMo, NgayDong, LaiSuat, TrangThai INTO \$SoTK, \$MaLTK, \$NgayMo, \$NgayDong, \$LaiSuat, \$TrangThai FROM TaiKhoan1 TK, TKKH1 TKKH WHERE TK.SoTK = TKKH.SoTK

AND MaKH = MaKH;

```
--Chuyển thông tin tài khoản từ mảnh 2 sang mảnh 3
 SELECT SoTK, MaLTK, NgayMo, NgayDong, LaiSuat, TrangThai
  INTO $SoTK, $MaLTK, $NgayMo, $NgayDong, $LaiSuat, $TrangThai
 FROM TaiKhoan2 TK, TKKH2 TKKH
 WHERE TK.SoTK = TKKH.SoTK
     AND MaKH = $MaKH;
  INSERT INTO TaiKhoan3 (SoTK, MaLTK, NgayMo, NgayDong, LaiSuat, TrangThai, MaCN)
  VALUES ($SoTK, $MaLTK, $NgayMo, $NgayDong, $LaiSuat, $TrangThai, $MaCN);
  --Xóa các thông tin cũ sau khi đã copy xong.
 DELETE FROM KhachHang1A WHERE MaKH = $MaKH;
 DELETE FROM KhachHang1B WHERE MaKH = $MaKH;
 DELETE FROM KhachHang2 WHERE MaKH = $MaKH;
 DELETE FROM TaiKhoan1 WHERE SoTK = $SoTK;
 DELETE FROM TaiKhoan2 WHERE SoTK = $SoTK;
• Mức 3: Trong suốt ánh xa địa phương.
  read(terminal, $MaKH)
 SELECT MaCN INTO $MaCN
 FROM ChiNhanh3 at Site HN
 WHERE TenCN = 'CN Hà Nội';
  --Chuyển thông tin khách hàng từ mảnh 1A và 1B sang mảnh 3A và 3B
 SELECT TenKH, DiaChi, CMND INTO $TenKH, $DiaChi, $CMND
 FROM KhachHang1A KH at Site HCM
 WHERE MaKH = $MaKH;
  SELECT NgaySinh, NgheNghiep, NoiCongTac, DienThoai
  INTO $NgaySinh, $NgheNghiep, $NoiCongTac, $DienThoai
  FROM KhachHang1B KH at Site HCM
  WHERE MaKH = $MaKH;
  INSERT INTO KhachHang3A at Site HN (MaKH, TenKH, NgaySinh, DiaChi,
                                     NgheNghiep, NoiCongTac, MaCN)
 VALUES ($MaKH, $TenKH, $NgaySinh, $DiaChi, $NgheNghiep, $NoiCongTac, $MaCN);
  INSERT INTO KhachHang3B at Site HN (MaKH, TenKH, DienThoai, CMND, MaCN)
 VALUES ($MaKH, $TenKH, $DienThoai, $CMND, $MaCN);
  --Chuyển thông tin khách hàng từ mảnh 2 sang mảnh 3A và 3B
 SELECT TenKH, DiaChi, CMND, NgaySinh, NgheNghiep, NoiCongTac, DienThoai
  INTO $TenKH, $DiaChi, $CMND, $NgaySinh, $NgheNghiep, $NoiCongTac, $DienThoai
  FROM KhachHang2 KH at Site HUE
 WHERE MaKH = $MaKH;
  INSERT INTO KhachHang3A at Site HN (MaKH, TenKH, NgaySinh, DiaChi,
                                     NgheNghiep, NoiCongTac, MaCN)
 VALUES ($MaKH, $TenKH, $NgaySinh, $DiaChi, $NgheNghiep, $NoiCongTac, $MaCN);
  INSERT INTO KhachHang3B at Site HN (MaKH, TenKH, DienThoai, CMND, MaCN)
 VALUES ($MaKH, $TenKH, $DienThoai, $CMND, $MaCN);
  --Chuyển thông tin tài khoản từ mảnh 1 sang mảnh 3
  SELECT SoTK, MaLTK, NgayMo, NgayDong, LaiSuat, TrangThai
  INTO $SoTK, $MaLTK, $NgayMo, $NgayDong, $LaiSuat, $TrangThai
 FROM TaiKhoan1 TK at Site HCM, TKKH1 TKKH at Site HCM
  WHERE TK.SoTK = TKKH.SoTK
     AND MaKH = $MaKH;
```

INSERT INTO TaiKhoan3 (SoTK, MaLTK, NgayMo, NgayDong, LaiSuat, TrangThai, MaCN)

VALUES (\$SoTK, \$MaLTK, \$NgayMo, \$NgayDong, \$LaiSuat, \$TrangThai, \$MaCN);

INSERT INTO TaiKhoan3 at Site HN (SoTK, MaLTK, NgayMo, NgayDong, LaiSuat, TrangThai, MaCN)
VALUES (\$SoTK, \$MaLTK, \$NgayMo, \$NgayDong, \$LaiSuat, \$TrangThai, \$MaCN);

--Chuyển thông tin tài khoản từ mảnh 2 sang mảnh 3
SELECT SoTK, MaLTK, NgayMo, NgayDong, LaiSuat, TrangThai
INTO \$SoTK, \$MaLTK, \$NgayMo, \$NgayDong, \$LaiSuat, \$TrangThai
FROM TaiKhoan2 TK at Site HUE, TKKH2 TKKH at Site HUE
WHERE TK.SoTK = TKKH.SoTK
AND MaKH = \$MaKH;

--Xóa các thông tin cũ sau khi đã copy xong.

DELETE FROM KhachHang1A at Site HCM WHERE MaKH = \$MaKH;

DELETE FROM KhachHang1B at Site HCM WHERE MaKH = \$MaKH;

DELETE FROM KhachHang2 at Site HUE WHERE MaKH = \$MaKH;

DELETE FROM TaiKhoan1 at Site HCM WHERE SoTK = \$SoTK;

DELETE FROM TaiKhoan2 at Site HUE WHERE SoTK = \$SoTK;

ĐỀ THI CUỐI KỲ - HỌC KỲ II 2019-2020

Trước tình hình đại dịch Covid-19 đang diễn ra hết sức phức tạp trên toàn cầu, Bộ Y tế Việt Nam muốn xây dựng một hệ thống thông tin quản lý các bệnh nhân. Hệ thống này sẽ có cơ sở dữ liệu phân tán tại 03 bệnh viện tuyến Trung ương được Bộ giao trách nhiệm quản lý là: Bệnh viện nhiệt đới Trung ương, Bệnh viện Nhiệt đới Thành phố Hồ Chí Minh và Bệnh viện Trung ương Huế.

Cho lược đồ toàn cục như sau:

BENHVIEN (MaBV, TenBV, DiaChi)

Mô tả: Thông tin BENHVIEN gồm: mã bệnh viện, tên bệnh viện, địa chỉ. Cho biết dữ liệu bệnh viện như sau:

MaBV	TenBV	DiaChi
BV1	Bệnh viện Nhiệt đới Trung ương	HaNoi
BV2	Bệnh viện Trung ương Huế	Hue
BV3	Bệnh viện Nhiệt đới Thành phố Hồ Chí Minh	HCM

KHUCACHLY (MaKCL, TenKCL, SLCanBo, SLCho, SLNCL)

Mô tả: Thông tin mỗi khu cách ly bao gốm mã khu cách ly (MaKCL), tên khu cách ly (TenKCL), số lượng cán bộ phục vụ (SLCanBo), số lượng chỗ ở tối đa của khu cách ly (SLCho) và số lượng người hiện tại đang được cách ly tại đó (SLNCL).

QUOCGIA (MaQG, TenQG, SLCaNhiem, SLNgChet)

Mô tả: Thông tin một quốc gia được lưu trữ bao gồm: mã quốc gia (MaQG), tên quốc gia (TenQG), số lượng ca nhiễm bệnh (SLCaNhiem) và số lượng người đã chết vì Covid-19 (SLNgChet).

BENHNHAN (MaBN, TenBN, GioiTinh, NgaySinh, CmndHc, MaQG, DCTT, MaNL, BenhNen, MaKCL, NgayBDCL)

Mô tả: Một công dân khi về nước hay một bệnh nhân khi phát hiện bệnh sẽ được ghi nhận các thông tin sau: mã bệnh nhân (MaBN), tên bệnh nhân (TenBN), giới tính (GioiTinh), ngày sinh (NgaySinh), số chứng minh nhân dân hoặc hộ chiếu (CmndHc), mã quốc gia của bệnh nhân (MAQG), địa chỉ thường trú tại Việt Nam (DCTT), mã bệnh nhân của người đã lây cho người này (nếu có) (MaNL), hiện có đang bị một bệnh nền khác hay không (BenhNen), mã khu cách ly (MaKCL) và ngày mà người này bắt đầu cách ly (NgayBDCL).

DIEUTRI (MaBN, MaBV, NgayTD, TinhTrang, KQXN)

Mô tả: một bệnh nhân (MaBN) khi được phát hiện bệnh và đưa vào điều trị tại bệnh viện (MaBV), sẽ được ghi nhận tình trạng sức khỏe (TinhTrang), đối với từng ngày theo dỗi cụ thể (NgayTD) và kết quả xét nghiệm Covid-19 (KQXN) nhận giá tri 0 là âm tính hoặc 1 là dương tính.

Ta có lược đồ phân mảnh sau:

```
BENHVIEN_1 = \sigma_{DiaChi = \text{``HaNoi''}}BENHVIEN
```

 $BENHVIEN_2 = \sigma_{DiaChi} = "Hue"$ BENHVIEN

 $\mathrm{BENHVIEN_3} = \sigma_{\mathrm{DiaChi} \,=\, \mathrm{``HCM''}} \mathrm{BENHVIEN}$

 $\mathrm{DIEUTRI}_1 = \mathrm{DIEUTRI} \ltimes_{\mathrm{MaBV}} \mathrm{BENHVIEN}_1$

 $DIEUTRI_2 = DIEUTRI \ltimes_{MaBV} BENHVIEN_2$

 $DIEUTRI_3 = DIEUTRI \ltimes_{MaBV} BENHVIEN_3$

 $BENHNHAN_{1A} = \Pi_{MaBN, TenBN, GioiTinh, NgaySinh, CmndHc, MaQG, DCTT}(BENHNHAN \ltimes_{MaBN} DIEUTRI_1)$

 $BENHNHAN_{1B} = \Pi_{MaBN, MaNL, BenhNen, MaKCL, NgayBDCL}(BENHNHAN \bowtie_{MaBN} DIEUTRI_1)$

 $BENHNHAN_2 = (BENHNHAN \bowtie_{MaBN} DIEUTRI_2)$

 $BENHNHAN_{3A} = \Pi_{MaBN, TenBN, GioiTinh, NgaySinh, CmndHc, MaQG, DCTT}(BENHNHAN \bowtie_{MaBN} DIEUTRI_3)$

 $\mathrm{BENHNHAN}_{3B} = \Pi_{\mathrm{MaBN,MaNL,\ BenhNen,\ MaKCL,\ NgayBDCL}}(\mathrm{BENHNHAN} \bowtie_{\mathrm{MaBN}} \mathrm{DIEUTRI_3})$

 $\mathrm{KHUCACHLY}_1 = (\mathrm{KHUCACHLY} \bowtie_{\mathrm{MaKCL}} \mathrm{BENHNHAN}_{1B})$

 $\mathrm{KHUCACHLY}_2 = (\mathrm{KHUCACHLY} \ltimes_{\mathrm{MaKCL}} \mathrm{BENHNHAN}_2)$

 $KHUCACHLY_3 = (KHUCACHLY \bowtie_{MaKCL} BENHNHAN_{3B})$

Nhân bản: QUOCGIA

Lược đồ định vị được cho như sau:

- Site HN: BENHVIEN₁, DIEUTRI₁, KHUCACHLY₁, BENHNHAN_{1A}, BENHNHAN_{1B}, QUOCGIA.
- Site HUE: BENHVIEN2, DIEUTRI2, KHUCACHLY2, BENHNHAN2, QUOCGIA.
- Site HCM: BENHVIEN₃, DIEUTRI₃, KHUCACHLY₃, BENHNHAN_{3A}, BENHNHAN_{3B}, QUOCGIA.

Yêu cầu:

1. (5 điểm) Cho câu truy vấn **Q** như sau:

Q: SELECT BN.TenBN, BN.NgayBDCL, Q.TenQG as ''Quoc Tich'', K.TenKCL, D.KQXN FROM BENHVIEN BV, DIEUTRI D, KHUCACHLY K, QUOCGIA Q, BENHNHAN BN WHERE BV.MaBV = D.MaBV

AND BN.MaBN = D.MaBN

AND BN.MaQG = Q.MaQG

AND BN.MaKCL = K.MaKCL

AND BV.TenBV = ''Bệnh viện Nhiệt đới Trung ương''

AND K.TenKCL = ''Trúc Bạch''

AND D.TinhTrang = "Sốt nhẹ"

AND BN.MaNL = ''BNO17''

(a) Kiểm tra câu truy vấn \mathbf{Q} viết đúng ngữ nghĩa hay không? Nếu không hãy viết lại cho đúng $(1\mathfrak{d})$.

Lời giải.

(b) Phân rã truy vấn để tối ưu hóa toàn cục cây truy vấn ở câu a (2đ).

Lời giải.

(c) Biến đổi cây truy vấn tối ưu toàn cục ở b thành một cây truy vấn đại số rút gọn trên các mảnh (2đ).

Lời giải.

2. (5 điểm) Viết câu truy vấn sau ở 2 mức độ trong suốt:

Mức 1: Trong suốt phân đoạn (fragmentation transparency)

Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương (local mapping transparency)

(a) Cho biết thông tin khu cách ly (TenKCL, SLCanBo, SLCho) hiện có cách ly các bệnh nhân thuộc quốc gia (MaQG) được nhập vào từ thiết bị đầu cuối (2,5đ).

Lời giải.

- Mức 1: Trong suốt phân đoạn
- Mức 2: Trong suốt vị trí
- Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương.
- (b) Nhập vào mã bệnh nhân (MaBN), kiểm tra xem nếu bệnh nhân này đang được điều trị ở \mathbf{HCM} thì tiến hành cập nhật kết quả xét nghiệm Covid-19 của người đó (KQXN) thành dương tính (2,5đ).

Lời giải.

- Mức 1: Trong suốt phân đoạn
- Mức 2: Trong suốt vị trí
- Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương.

ĐỀ THI CUỐI KỲ - HOC KỲ I 2020-2021

Để quản lý và cấp phép phát hành trò chơi điện tử trên các nền tảng kỹ thuật số tại Việt Nam, Bộ Thông tin Truyền thông đã thiết kế một lược đồ cơ sở dữ liệu (CSDL) "Quản lý các trò chơi điện tử". Hệ thống này sẽ có CSDL phân tán tại 03 vị trí, cũng là nơi đặt trụ sở của các công ty phát hành trò chơi điện tử là: Hà Nội, Đà Nẵng và TP. HCM.

Cho lược đồ toàn cục như sau:

NHAPHATHANH (MANPH, TENNPH, DIACHI, NAMTL)

Mô tả: Lược đồ quan hệ NHAPHATHANH nhằm mô tả cho những nhà phát hành trò chơi điện tử đang được quản lý. Mỗi nhà phát hành được ghi nhận tên nhà phát hành (TENNPH), địa chỉ (DIACHI), năm thành lập (NAMTL) và được ấn định một mã số duy nhất (MANPH) để theo dỗi. Cho biết dữ liệu nhà phát hành như sau:

MANPH	TENNPH	DIACHI	NAMTL
NPH01	Cty CP Giai tri va The thao dien tu VN	Ha Noi	2011
NPH02	Cty CP Gamota	Da Nang	2011
NPH03	Cty CP VNG	TP HCM	2014

QUOCGIA (MAQG, TENQG, CHAULUC)

Mô tả: Thông tin một quốc gia được lưu trữ bao gồm: mã quốc gia (MAQG), tên quốc gia (TENQG), quốc gia đó thuộc châu lục nào (CHAULUC).

TROCHOI (MATC, TENTC, MANPH, NGAYRM, MAQG)

Mô tả: Lược đồ quan hệ TROCHOI nhằm mô tả thông tin các trò chơi điện tử đang được Bộ quản lý và cấp phép. Mỗi thông tin trò chơi sẽ bao gồm tên trò chơi (TENTC), mã nhà phát hành trò chơi đó (MANPH), ngày ra mắt trò chơi (NGAYRM), mã quốc gia phát triển trò chơi (MAQG) và được đặt một mã số duy nhất (MATC) để quản lý.

NENTANG (MANT, TENNT, PHIENBAN, TOCDO, RAM, ROM, DOPHANGIAI)

Mô tả: Lược đồ quan hệ NENTANG nhằm mô tả thông tin nền tảng kỹ thuật số mà trò chơi được phát hành. Thông tin được ghi nhận bao gồm: Mã nền tảng (MANT), tên nền tảng (TENNT), phiên bản của nền tảng (PHIENBAN), tốc độ xử lý thấp nhất yêu cầu (TOCDO), dung lượng RAM thấp nhất (RAM), dung lượng bộ nhớ trong thấp nhất (ROM) và độ phân giải của màn hình hiển thị thấp nhất (DOPHANGIAI).

PHTC (MATC, MANT, NGAYCP, NGAYHH, THOIHAN, SLDK)

Mô tả: Lược đồ quan hệ PHTC nhằm mô tả thông tin việc cấp phép phát hành trò chơi. Thông tin phát hành trò chơi bao gồm: Mã trò chơi (MATC), mã nền tảng (MANT), ngày cấp phép phát hành (NGAYCP), ngày hết hạn việc cấp phép (NGAYHH), thời hạn cho phép phát hành (THOIHAN) được tính bằng đơn vị tháng và số lượng điều khoản trong giấy phép (SLDK).

Ta có lược đồ phân mảnh như sau:

 $NPH_1 = \sigma_{DIACHI} = "Ha Noi" NHAPHATHANH$

 $\mathrm{NPH_2} = \sigma_{\mathrm{DIACHI}} = \mathrm{``Da\ Nang''}NHAPHATHANH$

 $NPH_3 = \sigma_{DIACHI} = "TP HCM" NHAPHATHANH$

 $TROCHOI_1 = TROCHOI \ltimes_{MANPH} NPH_1$

 $TROCHOI_2 = TROCHOI \bowtie_{MANPH} NPH_2$

 $TROCHOI_3 = TROCHOI \ltimes_{MANPH} NPH_3$

 $PHTC_{1A} = \Pi_{MATC, MANT, NGAYCP, NGAYHH}(PHTC \bowtie_{MATC} TROCHOI_1)$

 $PHTC_{1B} = \Pi_{MATC, MANT, NGAYCP, THOIHAN, SLDK}(PHTC \ltimes_{MATC} TROCHOI_1)$

 $PHTC_2 = (PHTC \ltimes_{MATC} TROCHOI_2)$

 $PHTC_{3A} = \Pi_{MATC, MANT, NGAYCP, NGAYHH}(PHTC \ltimes_{MATC} TROCHOI_3)$

 $PHTC_{3B} = \Pi_{MATC, MANT, NGAYCP, THOIHAN, SLDK}(PHTC \bowtie_{MATC} TROCHOI_3)$

Nhân bản: QUOCGIA, NENTANG

Lược đồ định vị được cho như sau:

- Site HN: NPH₁, TROCHOI₁, PHTC_{1A}, PHTC_{1B}, QUOCGIA, NENTANG.
- Site DN: NPH₂, TROCHOI₂, PHTC₂, QUOCGIA, NENTANG.
- Site HCM: NPH₃, TROCHOI₃, PHTC_{3A}, PHTC_{3B}, QUOCGIA, NENTANG.

Yêu cầu:

- 1. (5 điểm) Cho câu truy vấn \mathbf{Q} như sau:
 - Q: SELECT QG.TENQG, NPH.TENNPH, P.THOIHAN, NT.PHIENBAN
 FROM QUOCGIA QG, NHAPHATHANH NPH, TROCHOI TC, PHTC P, NENTANG NT
 WHERE QG.MAQG = TC.MAQG
 AND NPH.MANPH = TC.MANPH
 AND TC.MATC = P.MATC
 AND NT.MANT = P.MANT
 AND NPH.DIACHI = ''TP HCM''
 AND TC.TENTC = ''Tốc chiến''
 AND P.NGAYCP = ''08/12/2020''

Để ngắn gọn, trong bài làm sẽ sử dụng các từ viết tắt như sau:

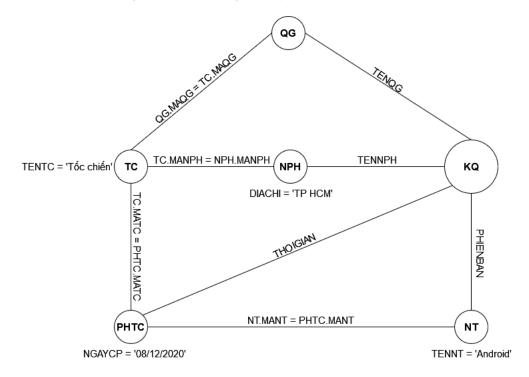
AND NT.TENNT = "Android",

Từ viết tắt	Từ đầy đủ
NPH	NHAPHATHANH
QG	QUOCGIA
TC	TROCHOI
NT	NENTANG

(a) Kiểm tra câu truy vấn ${\bf Q}$ viết đúng ngữ nghĩa hay không? Nếu không hãy viết lại cho đúng $(1\mathfrak{d})$.

Lời giải.

Đồ thi truy vấn của câu truy vấn **Q**:

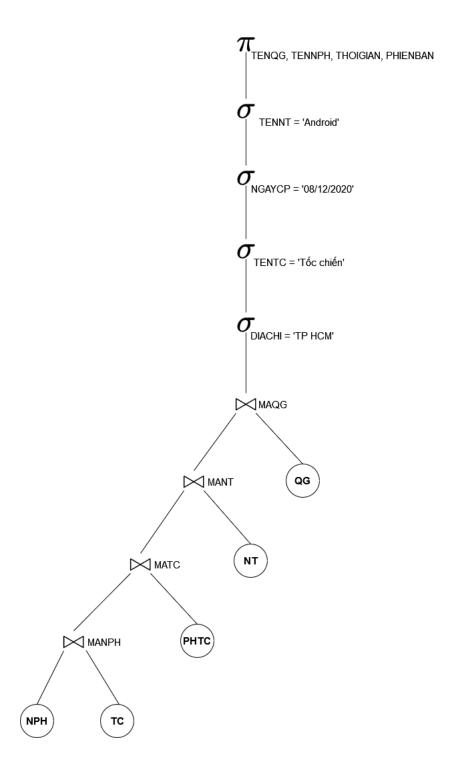


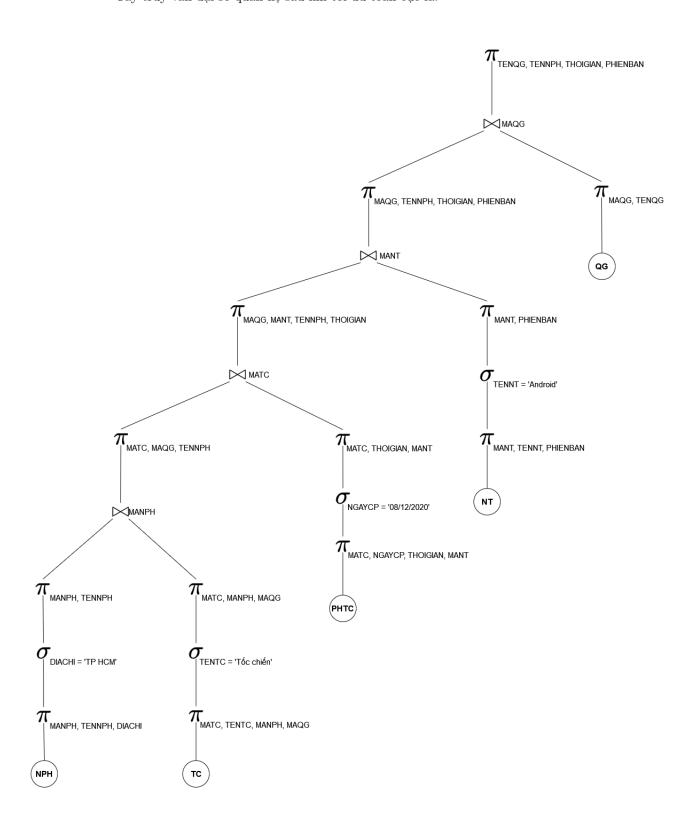
Ta thấy đồ thi truy vấn liên thông. \Rightarrow Câu truy vấn \mathbf{Q} đúng ngữ nghĩa.

(b) Phân rã truy vấn để tối ưu hóa toàn cục cây truy vấn ở câu a (2đ).

Lời giải.

Cây truy vấn đại số ban đầu của ${\bf Q}$ là:





(c) Biến đổi cây truy vấn tối ưu toàn cục ở b thành một cây truy vấn đại số rút gọn trên các mảnh (2đ).

Lời giải.

Dựa vào lược đồ phân mảnh ta có chương trình định vị cho các quan hệ như sau:

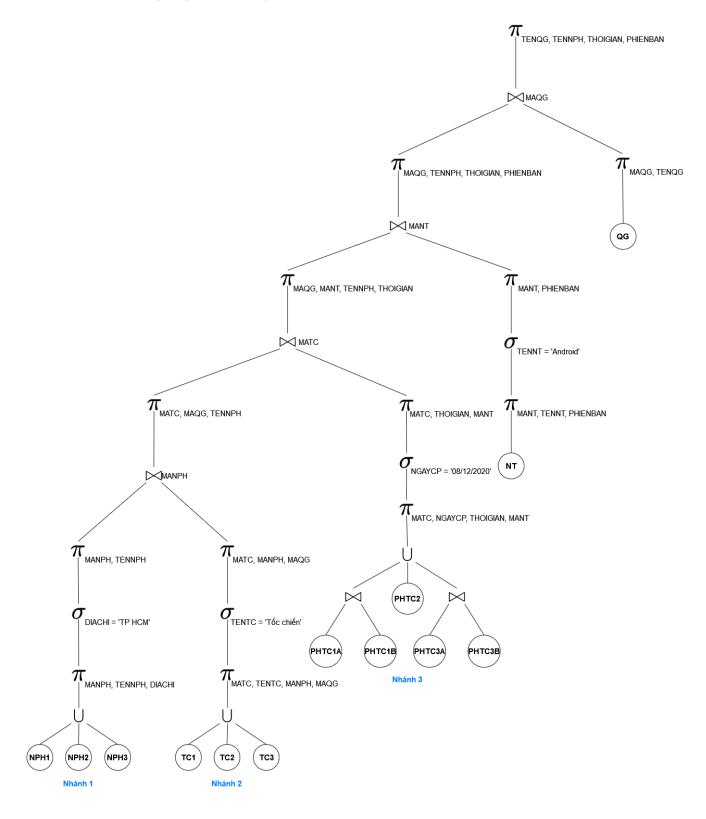
 $NPH = NPH1 \cup NPH2 \cup NPH3$

 $TC = TC1 \cup TC2 \cup TC3$

 $PHTC = (PHTC1A \bowtie PHTC1B) \cup PHTC2 \cup (PHTC3A \bowtie PHTC3B)$

Quan hệ NT và QG được nhân bản.

Thay thế chương trình định vị vào cây truy vấn đại số quan hệ tối ưu ở câu b, ta được cây truy vấn đại số quan hệ trên các mảnh:

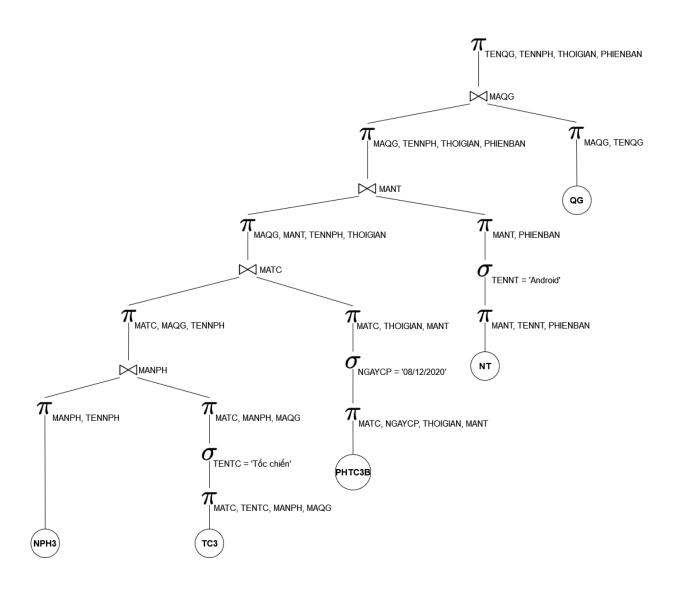


- Xét nhánh 1, ta có:
 - $\sigma_{\text{DIACHI}} = \text{``TP HCM''} (\text{NPH1} \cup \text{NPH2} \cup \text{NPH3})$
 - $\Leftrightarrow \sigma_{\mathrm{DIACHI}} = \text{``TP HCM''}(\mathrm{NPH1}) \cup \sigma_{\mathrm{DIACHI}} = \text{``TP HCM''}(\mathrm{NPH2}) \cup \sigma_{\mathrm{DIACHI}} = \text{``TP HCM''}(\mathrm{NPH3})$
 - $\Leftrightarrow \emptyset \cup \emptyset \cup \sigma_{\text{DIACHI}} = \text{"TP HCM"}(\text{NPH3})$
 - $\Leftrightarrow \sigma_{\text{DIACHI}} = \text{"TP HCM"}(\text{NPH3})$
 - ⇔ NPH3 (1')
- Xét phép kết giữa quan hệ (1') và nhánh 2, ta có:
 - NPH3 \bowtie (TC1 \cup TC2 \cup TC3)
 - \Leftrightarrow (NPH3 \bowtie TC1) \cup (NPH3 \bowtie TC2) \cup (NPH3 \bowtie TC3)
 - $\Leftrightarrow \emptyset \cup \emptyset \cup (NPH3 \bowtie TC3)$
 - \Leftrightarrow (NPH3 \bowtie TC3) (2,)

Nhờ phép biến đổi này, ta loại bỏ được các mảnh quan hệ không cần thiết là TC1 và TC2, chỉ giữ lại mảnh TC3.

- Tương tụ, ở nhánh 3, ta loại bỏ các mảnh có phép kết với TC3 mà cho ra kết quả vô nghĩa là PHTC1A, PHTC1B, PHTC2. (3')
- Xét nhánh 3 sau khi đã bỏ đi các mảnh đã đề cập ở (3'), ta có: $\pi_{\text{MATC, MANT, THOIHAN}}(\sigma_{\text{NGAYCP} = '08/12/2020'}(\pi_{\text{MATC, MANT, THOIHAN, NGAYCP}}(\text{PHTC3A} \bowtie \text{PHTC3B})))$
 - $\Leftrightarrow \pi_{\text{MATC, MANT, THOIHAN}}(\sigma_{\text{NGAYCP}} = {}^{\circ}08/12/2020^{\circ}(\pi_{\text{MATC, MANT, THOIHAN, NGAYCP}}\text{PHTC3B}))$

Áp dụng các phép biến đổi trên, ta được cây truy vấn đại số quan hệ rút gọn trên các mảnh như dưới đây:



```
2. (5 điểm) Viết câu truy vấn sau ở 2 mức độ trong suốt:
  Mức 1: Trong suốt phân đoạn (fragmentation transparency)
  Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương (local mapping transparency)
   (a) Cho biết thông tin tất cả các trò chơi (MATC, TENTC, NGAYRM) được cấp phép phát
       hành trên nền tảng kỹ thuật số (TENNT) được nhập vào từ thiết bị đầu cuối. (2,5đ)
       Lời giải.
           • Mức 1: Trong suốt phân đoạn
             read(terminal, $TENNT);
             SELECT TC.MATC, TENTC, NGAYRM into $MATC, $TENTC, $NGAYRM
             FROM TROCHOI TC, NENTANG NT, PHTC
              WHERE TC.MATC = PHTC.MATC
                  AND PHTC.MANT = NT.MANT
                  AND TENNT = \$TENNT;
              IF #FOUND then write(terminal, $MATC, $TENTC, $NGAYRM);
             ELSE write(terminal, 'Not Found');
           • Mức 2: Trong suốt vị trí
             read(terminal, $TENNT);
             SELECT TC.MATC, TENTC, NGAYRM into $MATC, $TENTC, $NGAYRM
             FROM TROCHOI1 TC, NENTANG NT, PHTC1A PHTC
              WHERE TC.MATC = PHTC.MATC
                  AND PHTC.MANT = NT.MANT
                  AND TENNT = $TENNT;
              IF #FOUND then write(terminal, $MATC, $TENTC, $NGAYRM);
              SELECT TC.MATC, TENTC, NGAYRM into $MATC, $TENTC, $NGAYRM
             FROM TROCHOI2 TC, NENTANG NT, PHTC2 PHTC
             WHERE TC.MATC = PHTC.MATC
                  AND PHTC.MANT = NT.MANT
                  AND TENNT = $TENNT:
              IF #FOUND then write(terminal, $MATC, $TENTC, $NGAYRM);
             SELECT TC.MATC, TENTC, NGAYRM into $MATC, $TENTC, $NGAYRM
             FROM TROCHOIS TC, NENTANG NT, PHTC3A PHTC
              WHERE TC.MATC = PHTC.MATC
                  AND PHTC.MANT = NT.MANT
                  AND TENNT = \$TENNT;
              IF #FOUND then write(terminal, $MATC, $TENTC, $NGAYRM);
           • Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương.
             read(terminal, $TENNT);
             SELECT TC.MATC, TENTC, NGAYRM into $MATC, $TENTC, $NGAYRM
             FROM TROCHOI1 TC at Site HN, NENTANG NT at Site HN, PHTC1A PHTC at Site HN
             WHERE TC.MATC = PHTC.MATC
                  AND PHTC.MANT = NT.MANT
                  AND TENNT = $TENNT;
              IF #FOUND then write(terminal, $MATC, $TENTC, $NGAYRM);
              SELECT TC.MATC, TENTC, NGAYRM into $MATC, $TENTC, $NGAYRM
             FROM TROCHOI2 TC at Site DN, NENTANG NT at Site DN, PHTC2 PHTC at Site DN
             WHERE TC.MATC = PHTC.MATC
                  AND PHTC.MANT = NT.MANT
```

AND PHTC.MANT = NT.MANT
AND TENNT = \$TENNT;
IF #FOUND then write(terminal, \$MATC, \$TENTC, \$NGAYRM);

FROM TROCHOI3 TC at Site HCM, NENTANG NT at Site HCM, PHTC3A PHTC at Site HCM

IF #FOUND then write(terminal, \$MATC, \$TENTC, \$NGAYRM); SELECT TC.MATC, TENTC, NGAYRM into \$MATC, \$TENTC, \$NGAYRM

AND TENNT = \$TENNT;

WHERE TC.MATC = PHTC.MATC

(b) Nhập vào mã trò chơi (MATC), kiểm tra xem nếu trò chơi này được phát hành bởi một công ty có địa chỉ tại "TP HCM" thì tiến hành cập nhật mã quốc gia phát triển trò chơi đó (MAQG) thành "US". (2,5đ)

Lời giải.

- Mức 1: Trong suốt phân đoạn read(terminal, \$MATC); UPDATE TROCHOI SET MAQG = 'US' FROM NHAPHAHANH NPH WHERE TROCHOI.MANPH = NPH.MANPH AND TROICHOI.MATC = \$MATC AND NPH.DIACHI = 'TP HCM';
- Mức 2: Trong suốt vị trí read(terminal, \$MATC); UPDATE TROCHOI3 SET MAQG = 'US' WHERE TROICHOI.MATC = \$MATC
- Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương. read(terminal, \$MATC); UPDATE TROCHOI3 at Site HCM SET MAQG = 'US' WHERE TROICHOI.MATC = \$MATC

ĐỀ THI CUỐI KỲ - HỌC KỲ II 2020-2021

Cơ quan quản lý các cảng biển tại Việt Nam muốn quản lý nhật ký tàu bè cập cảng, đã thiết kế một CSDL Quản lý bến cảng. Hệ thống này sẽ có cơ sở dữ liệu phân tán tại ba vùng miền là Bắc, Trung và Nam.

Cho lược đồ toàn cục như sau:

VUNGMIEN (MAVM, TENVM, CHIEUDAIBB)

Mô tả: Thông tin VUNGMIEN gồm: mã vùng miền, tên vùng miền, chiều dài đường bờ biển của vùng miền đó. Các cảng biển đều thuộc 03 vùng miền sau:

MaVM	TenVM	ChieuDaiBB
MB	Miền Bắc	633,88
MT	Miền Trung	2089,35
MN	Miền Nam	934,46

CANGBIEN (SHCB, TENCANG, MAVM, LOAICB)

Mô tả: Lược đồ quan hệ CANGBIEN nhằm mô tả cho những cảng biển đang được quản lý. Mỗi cảng biển được ghi nhận tên cảng (TENCANG), cảng thuộc vùng miền nào (MAVM), loại cảng biển (LOAICB) và được ấn định một số hiệu cảng biển duy nhất (SHCB) để theo dõi.

TAU (SOIMO, TENTAU, CONGDUNG, TONGCS, TTTP)

Mô tả: Lược đồ quan hệ TAU nhằm mô tả thông tin các tàu bè cập cảng. Mỗi thông tin tàu sẽ bao gồm số nhận dạng tàu biển quốc tế IMO (SOIMO), tên tàu (TENTAU), kiểu/công dụng của tàu (CONGDUNG), tổng công suất của tàu (TONGCS) tính bằng đơn vị mã lực và trọng tải toàn phần (TTTP) tính bằng đơn vi DWT.

BENCANG (MABC, SHCB, TENBC, SLTMAX, CNKT, DIENTICH, NLTQ)

Mô tả: Lược đồ quan hệ BENCANG nhằm mô tả thông tin các bến cảng thuộc quản lý của cảng biển. Thông tin được ghi nhận bao gồm: mã bến cảng (MABC), số hiệu cảng biển quản lý (SHCB), tên bến cảng (TENBC), số lượng tàu tối đa có thể cập cảng (SLTMAX), công năng khai thác cảng (CNKT), diện tích bến cảng (DIENTICH) và năng lực thông qua của cảng (NLTQ).

CAPCANG (SOIMO, MABC, NGCAP, NGDI)

Mô tả: Lược đồ quan hệ CAPCANG nhằm mô tả thông tin nhật ký cập cảng của các tàu. Thông tin ghi nhận bao gồm: Số IMO của tàu (SOIMO), mã bến cảng (MABC), ngày cập cảng (NGCAP) và ngày rời đi (NGDI).

Ta có lược đồ phân mảnh như sau:

 $VUNGMIEN_1 = \sigma_{TenVM} = \text{"Miền Bắc"} VUNGMIEN$

 $\mbox{VUNGMIEN}_2 = \sigma_{\mbox{TenVM} = \mbox{``Miền Trung''}} \mbox{VUNGMIEN}$

 $\mbox{VUNGMIEN}_3 = \sigma_{\mbox{TenVM} = \mbox{``Miền Nam''}} \mbox{VUNGMIEN}$

 $CANGBIEN_1 = CANGBIEN \ltimes_{MaVM} VUNGMIEN_1$

 $CANGBIEN_2 = CANGBIEN \ltimes_{MaVM} VUNGMIEN_2$

 $CANGBIEN_3 = CANGBIEN \bowtie_{MaVM} VUNGMIEN_3$

 $BENCANG_1 = (BENCANG \ltimes_{SHCB} CANGBIEN_1)$

 $BENCANG_{2A} = \Pi_{MaCB, SHCB, TenBC, SLTMax}(BENCANG \ltimes_{SHCB} CANGBIEN_2)$

 $BENCANG_{2B} = \Pi_{MaCB, CNKT, DienTich, NLTQ}(PHTC \ltimes_{SHCB} CANGBIEN_2)$

 $BENCANG_{3A} = \Pi_{MaCB, SHCB, TenBC, SLTMax}(PHTC \ltimes_{SHCB} CANGBIEN_3)$

 $BENCANG_{3B} = \Pi_{MaCB, CNKT, DienTich, NLTQ}(PHTC \ltimes_{SHCB} CANGBIEN_3)$

 $CAPCANG_1 = CAPCANG \bowtie_{MaVM} BENCANG_1$

 $CAPCANG_2 = CAPCANG \ltimes_{MaVM} BENCANG_2$

 $CAPCANG_3 = CAPCANG \bowtie_{MaVM} BENCANG_3$

Nhân bản: TAU

Lược đồ định vị được cho như sau:

- Site MB: VUNGMIEN₁, CANGBIEN₁, CAPCANG₁, BENCANG₁, TAU.
- Site MT: $VUNGMIEN_2$, $CANGBIEN_2$, $CAPCANG_2$, $BENCANG_{2A}$, $BENCANG_{2B}$, TAU.
- Site MN: VUNGMIEN₃, CANGBIEN₃, CAPCANG₃, BENCANG_{3A}, BENCANG_{3B}, TAU.

Yêu cầu:

1. (7 điểm) Cho 02 câu truy vấn $\mathbf{Q1}$ và $\mathbf{Q2}$ như sau:

Q1: SELECT C.TenCang, B.CNKT, CC.NgCap, T.TenTau, T.TTTP FROM VUNGMIEN V, CANGBIEN C, BENCANG B, CAPCANG CC, TAU T

WHERE V.MaVM = C.MaVM AND C.SHCB = B.SHCBAND B.MaBC = CC.MaBC AND V.TenVM = ''Miền Nam'' AND C.LoaiCB = 'Loai 1' AND B.DienTich <= 3000 AND B.SLTMax >= 200 AND CC.NgDi = '09/07/2021'

Q2: SELECT C.TenCang, B.DienTich, B.NLTQ, CC.NgDi, T.TenTau FROM VUNGMIEN V, CANGBIEN C, BENCANG B, CAPCANG CC, TAU T WHERE V.MaVM = C.MaVM

AND C.SHCB = B.SHCB

AND B.MaBC = CC.MaBC

AND CC.SoIMO = T.SoIMO

AND V.ChieuDaiBB > 1000

AND C.LoaiCB = 'Loai 2' AND B.CNKT = 'Tổng hợp'

AND CC.NgCap = '29/06/2021'

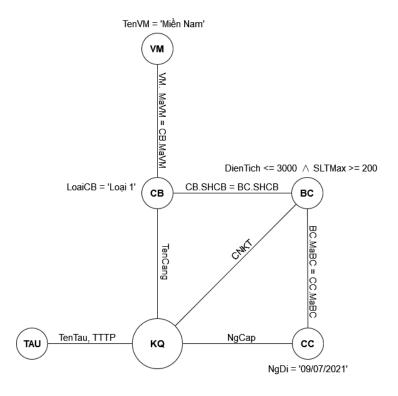
Để ngắn gọn, trong bài làm sẽ sử dụng các từ viết tắt như sau:

Từ viết tắt	Từ đầy đủ
VM	VUNGMIEN
СВ	CANGBIEN
BC	BENCANG
CC	CAPCANG

(a) Kiểm tra câu truy vấn Q1 viết đúng ngữ nghĩa hay không? Nếu không hãy viết lại cho đúng (1d).

Lời giải.

Đồ thị truy vấn của câu truy vấn Q1:



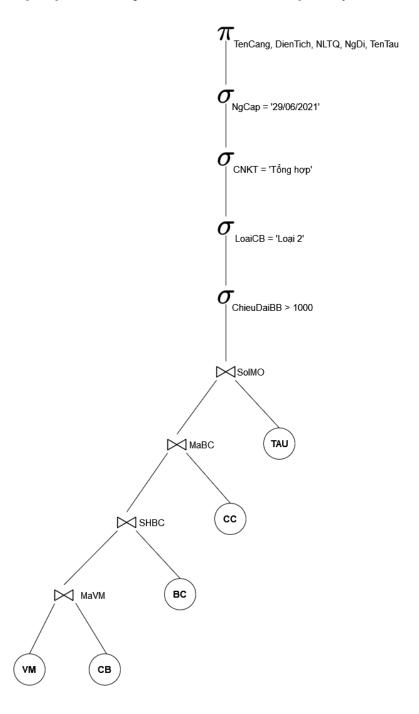
Ta thấy đồ thị truy vấn liên thông.

 \Rightarrow Truy vấn **Q1** đúng ngữ nghĩa.

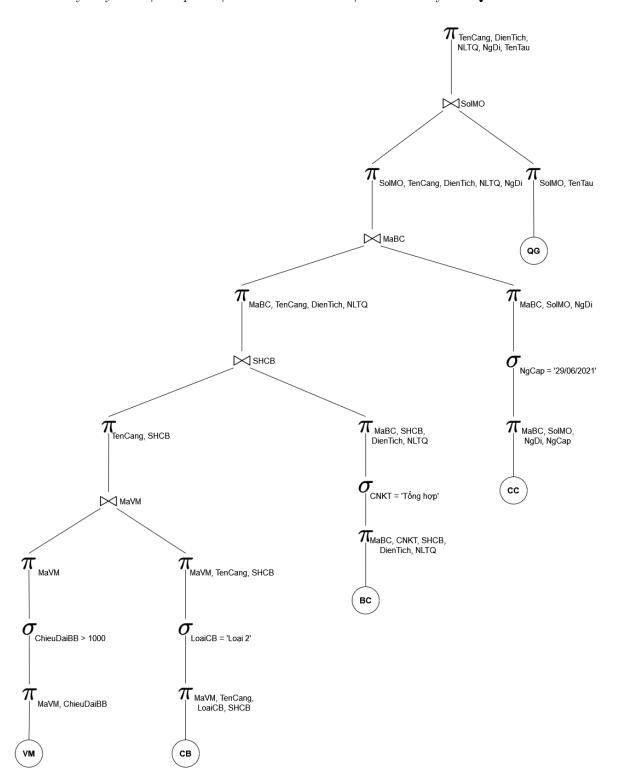
(b) Phân rã truy vấn để tối ưu hóa toàn cục câu truy vấn ${f Q2}$ (2đ).

Lời giải.

Cây truy vấn đại số quan hệ ban đầu của câu truy vấn $\mathbf{Q2}$ là:



Cây truy vấn đại số quan hệ sau khi tối ưu toàn cục của câu truy vấn ${f Q2}$ là:



(c) Biến đổi cây truy vấn tối ưu toàn cục ở b thành một cây truy vấn đại số rút gọn trên các mảnh (3đ).

Lời giải.

Dựa vào lược đồ phân mảnh ta có chương trình định vị cho các quan hệ như sau:

 $VM = VM1 \cup VM2 \cup VM3$

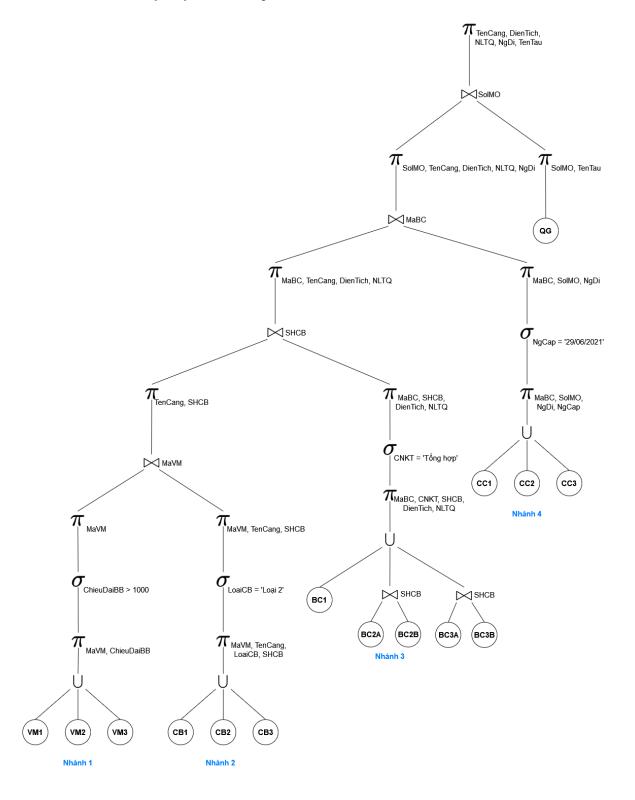
 $CB = CB1 \cup CB2 \cup CB3$

 $BC = BC1 \cup (BC2A \bowtie BC2B) \cup (BC3A \bowtie BC3B)$

 $CC = CC1 \cup CC2 \cup CC3$

Quan hệ TAU được nhân bản.

Thay thế chương trình định vị vào cây truy vấn đại số quan hệ tối ưu ở câu b, ta được cây truy vấn đại số quan hệ trên các mảnh:

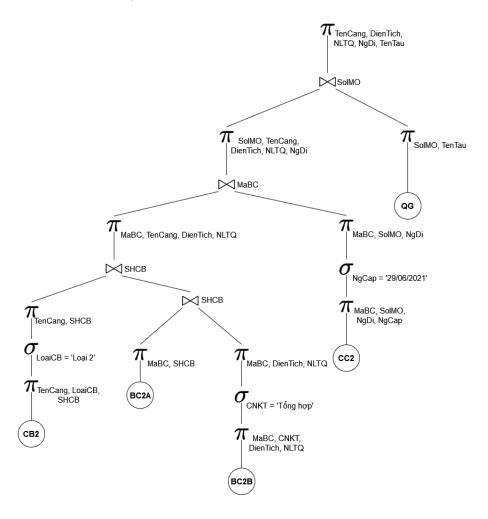


- Xét nhánh 1, ta có:
 - $\sigma_{\mathrm{ChieuDaiBB}} > {}_{1000}(\mathrm{VM1}\,\cup\,\mathrm{VM2}\,\cup\,\mathrm{VM3})$
 - $\Leftrightarrow \sigma_{\mathrm{ChieuDaiBB}} > {}_{1000}(\mathrm{VM1}) \cup \sigma_{\mathrm{ChieuDaiBB}} > {}_{1000}(\mathrm{VM2}) \cup \sigma_{\mathrm{ChieuDaiBB}} > {}_{1000}(\mathrm{VM3})$
 - $\Leftrightarrow \emptyset \cup \sigma_{\text{ChieuDaiBB}} > 1000(\text{VM2}) \cup \emptyset$
 - $\Leftrightarrow \sigma_{
 m ChieuDaiBB} > 1000 ({
 m VM2})$
 - \Leftrightarrow VM2 (1')
- Xét phép kết giữa quan hệ (1') và nhánh 2, ta có:
 - $VM2 \bowtie (CB1 \cup CB2 \cup CB3)$
 - \Leftrightarrow (VM2 \bowtie CB1) \cup (VM2 \bowtie CB2) \cup (VM2 \bowtie CB3)
 - $\Leftrightarrow \emptyset \cup (VM2 \bowtie CB2) \cup \emptyset$
 - \Leftrightarrow (VM2 \bowtie CB2) (2')

Nhờ phép biến đổi này, ta loại bỏ được các mảnh quan hệ không cần thiết là CB1 và CB3, chỉ giữ lại mảnh CB2.

- Tương tự, ở nhánh 3, ta loại bỏ các mảnh quan hệ có phép kết với CB2 mà cho ra kết quả vô nghĩa là BC1 và BC3.
 - Sau đó, loại bỏ CC1, CC3 ở nhánh 4 vì có phép kết cho ra kết quả vô nghĩa với BC2A hoặc BC2B.
- $\bullet\,$ Từ (1') và (2'), ta xét tiếp phép kết giữa VM2 và CB2:
 - (π_{MaVM}) VM2 \bowtie CB2
 - ⇔ CB2
 - Vì $CB2 = CB \ltimes_{MaVM} VM1$. Từ đó, ta có thể bỏ hoàn toàn được nhánh 1.
- Xét nhánh 3 sau khi đã bỏ đi các mảnh đã đề cập ở (3'), ta có:
 - $\pi_{\text{MaBC, CNKT, SHCB, DienTich, NLTQ}}(\sigma_{\text{CNKT} = \text{'Tổng hợp'}}(\pi_{\text{MaBC, SHCB, DienTich, NLTQ}}(\text{BC2A} \bowtie \text{BC2B})))$
 - $\Leftrightarrow (\pi_{\text{MaBC, SHCB}}BC2A)$
 - $\bowtie \pi_{\text{MaBC, CNKT, DienTich, NLTQ}}(\sigma_{\text{CNKT} = \text{'Tổng hợp'}}(\pi_{\text{MaBC, DienTich, NLTQ}}(\text{BC2B})))$

Áp dụng các phép biến đổi trên, ta được ca
auy vấn đại số quan hệ rút gọn trên các mảnh như dưới đây:



(d) Viết lại câu truy vấn sau khi rút gọn trên các mảnh ở c(1d). Lời giải.

```
SELECT TenCang, DienTich, NLTQ, NgDi, TenTau
FROM (SELECT SoIMO, NgDi, TenCang, DienTich, NLTQ
      FROM (SELECT TenCang, MaBC, DienTich, NLTQ
            FROM (SELECT SHCB, TenCang
                  FROM (SELECT SHCB, TenCang, LoaiCB
                        FROM CANGBIEN2) C2
                        WHERE LoaiCB = 'Loai 2') Nhanh_1 JOIN
                        (SELECT *
                        FROM (SELECT SHCB, MaBC
                              FROM BENCANG2A) Nhanh_2 JOIN
                        (SELECT MaBC, DienTich, NLTQ
                        FROM (SELECT MaBC, CNKT, DienTich, NLTQ
                              FROM BENCANG2B) B2B
                        WHERE CNKT = 'Tổng hợp') Nhanh_3 ON
                        Nhanh_2.MaBC = Nhanh_3.MaBC) Nhanh_23 ON
                Nhanh_1.SHCB = Nhanh_23.SHCB) Nhanh_123 JOIN
            (SELECT SoIMO, MaBC, NgDi
            FROM CAPCANG2
            WHERE NgCap = '29/06/2021') Nhanh_4 ON
            Nhanh_123.MaBC = Nhanh_4.MaBC) Nhanh_1234 JOIN
        (SELECT SoIMO, TenTau
        FROM TAU) Nhanh_5 ON
        Nhanh_1234.SoIMO = Nhanh_5.SoIMO
```

- 2. (4 điểm) Viết câu truy vấn sau ở 2 mức độ trong suốt:
 - Mức 1: Trong suốt phân đoạn (fragmentation transparency)
 - Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương (local mapping transparency)
 - (a) Cho biết thông tin các bến cảng (MaBC, TenBC, CNKT) của bến cảng được quản lý bởi cảng biển tại vùng miền có tên (TenVM) được nhập vào từ thiết bị đầu cuối (2đ).

Lời giải.

```
    Mức 1: Trong suốt phân đoạn
    read(terminal, $TenVM);
    SELECT BC.MaBC, TenBC, CNKT into $MaBC, $TenBC, $CNKT
    FROM VUNGMIEN VM, CANGBIEN CB, BENCANG BC
    WHERE VM.MaVM = CB.MaVM
        AND CB.SHCB = BC.SHCB
        AND TenVM = $TenVM;
    IF #FOUND then write(terminal, $MaBC, $TenBC, $CNKT);
    ELSE write(terminal, 'Not Found');
    Mức 2: Trong suốt vị trí
```

```
Mức 2: Trong suốt vị trí

read(terminal, $TenVM);

SELECT BC.MaBC, TenBC, CNKT into $MaBC, $TenBC, $CNKT

FROM VUNGMIEN1 VM, CANGBIEN1 CB, BENCANG1 BC

WHERE VM.MaVM = CB.MaVM

AND CB.SHCB = BC.SHCB

AND TenVM = $TenVM;

IF #FOUND then write(terminal, $MaBC, $TenBC, $CNKT);

ELSE

BEGIN

SELECT BC.MaBC, TenBC, CNKT into $MaBC, $TenBC, $CNKT

FROM VUNGMIEN2 VM, CANGBIEN2 CB, BENCANG2 BC

WHERE VM.MaVM = CB.MaVM

AND CB.SHCB = BC.SHCB
```

```
AND TenVM = $TenVM;
      IF #FOUND then write(terminal, $MaBC, $TenBC, $CNKT);
      ELSE
      BEGIN
          SELECT BC.MaBC, TenBC, CNKT into $MaBC, $TenBC, $CNKT
          FROM VUNGMIEN3 VM, CANGBIEN3 CB, BENCANG3 BC
          WHERE VM.MaVM = CB.MaVM
              AND CB.SHCB = BC.SHCB
              AND TenVM = TenVM;
          IF #FOUND then write(terminal, $MaBC, $TenBC, $CNKT);
         ELSE write(terminal, 'Not Found');
      END
 END
• Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương.
 read(terminal, $TenVM);
 SELECT BC.MaBC, TenBC, CNKT into $MaBC, $TenBC, $CNKT
 FROM VUNGMIEN1 VM at Site MB, CANGBIEN1 CB at Site MB, BENCANG1 BC at Site MB
 WHERE VM.MaVM = CB.MaVM
      AND CB.SHCB = BC.SHCB
      AND TenVM = $TenVM;
  IF #FOUND then write(terminal, $MaBC, $TenBC, $CNKT);
 ELSE
 BEGIN
      SELECT BC.MaBC, TenBC, CNKT into $MaBC, $TenBC, $CNKT
      FROM VUNGMIEN2 VM at Site MT, CANGBIEN2 CB at Site MT,
           BENCANG2 BC at Site MT
      WHERE VM.MaVM = CB.MaVM
         AND CB.SHCB = BC.SHCB
          AND TenVM = $TenVM;
      IF #FOUND then write(terminal, $MaBC, $TenBC, $CNKT);
      ELSE
      BEGIN
         SELECT BC.MaBC, TenBC, CNKT into $MaBC, $TenBC, $CNKT
          FROM VUNGMIEN3 VM at Site MN, CANGBIEN3 CB at Site MN,
               BENCANG3 BC at Site MN
          WHERE VM.MaVM = CB.MaVM
             AND CB.SHCB = BC.SHCB
              AND TenVM = $TenVM;
          IF #FOUND then write(terminal, $MaBC, $TenBC, $CNKT);
          ELSE write(terminal, 'Not Found');
      END
 END
```

(b) Nhập vào số hiệu cảng biển (SHCB), kiểm tra xem nếu cảng biển này thuộc 'Miền Bắc' thì tiến hành cập nhật lại loại cảng biển là 'Loại 3' (2đ).

Lời giải.

- Mức 1: Trong suốt phân đoạn read(terminal, \$SHCB); UPDATE CANGBIEN SET LoaiCB = 'loại 3' FROM VUNGMIEN VM WHERE VM.MaVM = CANGBIEN.MaVM AND VM.TenVM = 'Miền Bắc' AND CANGBIEN.SHCB = \$SHCB;
- Mức 2: Trong suốt vị trí read(terminal, \$SHCB); UPDATE CANGBIEN1

SET LoaiCB = 'loai 3'
WHERE CANGBIEN.SHCB = \$SHCB;

• Mức 3: Trong suốt ánh xạ địa phương. read(terminal, \$SHCB); UPDATE CANGBIEN1 at Site MB SET LoaiCB = 'loại 3' WHERE CANGBIEN.SHCB = \$SHCB;