KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN BỘ MÔN CÔNG NGHỆ PHẦN MỀM



LÝ THUYẾT CƠ SỞ DỮ LIỆU

Biên soạn :

- Nguyễn Minh Quý

MỤC LỤC

CHUONG I	3
TèM BAO ĐểNG CỦA TẬP THUỘC TÍNH	3
2. Thuật toỏn tỡm bao đúng của tập thuộc tớnh	3
Thuật toổn 1	
Bài tập ỏp dụng:	3
CHUCNGII	6
TèM PHỦ TỐI THIỂU CỦA TẬP PHỤ THUỘC HẻM	6
Định nghĩa phụ thuộc hàm dư thừa:	
Định nghĩa phủ tương đương:	6
Định nghĩa phủ tối thiểu:	
Phương phỏp tỡm phủ tối thiểu:	6
Bài tập ổp dụng	
CHƯƠNG III	12
CHƯƠNG III TÈM KHOẽ TỐI THIỀU CỦA LƯỢC ĐỒ QUAN HỆ	12
1. Định nghĩa khoỏ tối thiểu:	12
2. Phỏt biểu bài toỏn tỡm khoỏ tối thiểu:	12
Bài tập ỏp dụng	12

CHƯƠNG I TÌM BAO ĐÓNG CỦA TẬP THUỘC TÍNH

- 1. Đinh nghĩa bao đóng: Cho lược đồ quan hệ R=(U, F). Bao đóng của tập thuộc tính X ($X \subseteq U$), ký hiệu X^+ là tập tất hợp cả các thuộc tính mà có thể suy diễn logic từ X.
- Nhận xét: Bao đóng của tập thuộc tính X thực chất là tập tất cả các thuộc tính mà ta có thể "với tới" (hay suy ra) nó từ tập thuộc tính X ban đầu.
- Việc tính toán bao đóng là cơ sở cho việc tìm khoá, tìm tập khoá, kiểm tra một phu thuộc hàm nào đó có tồn tại trong quan hệ hay không...

2. Thuật toán tìm bao đóng của tập thuộc tính

Đầu vào: Tập thuộc tính X cần tính bao đóng trên lược đồ quan hệ R=(U,F). Đầu ra: Tập thuộc tính X⁺

† Phương pháp:

Kiểm tra lần lượt từng phụ thuộc hàm fi = $\alpha \rightarrow \beta$, nếu $\alpha \subseteq X^{+}$ thì kết nạp vế phải (tức β) vào vào X^+ : $X^+ := X^+ \cup \beta$. Lặp lại cho đến khi nào X⁺ = Const.

Thuật toán 1

```
CònThayĐổi := True;
X^+ := X:
While Còn Thay Đổi Do
Begin
       Còn Thay Đổi := False;
       For mỗi fi = \alpha \rightarrow \beta Do
       Begin
               If \alpha \subseteq X^+ Then
               Begin
                      X^+ := X^+ \cup \beta:
                      Còn Thay Đổi := True;
               End:
       End:
End:
*** Lưu ý: Việc cài đặt chi tiết thuật toán xin xem trong phụ lục
```

Bài tập áp dụng:

```
Bài tấp 1:
Cho lược đồ quan hệ R = (U, F)
U= {A.B.C.D.E.G.H}
F = \{AB \rightarrow C, D \rightarrow EG, ACD \rightarrow B, C \rightarrow A, BE \rightarrow C, CE \rightarrow AG, BC \rightarrow D, CG \rightarrow BD, G \rightarrow H\}
          a) Tính (D)<sup>+</sup>
          b) Tính (DE)<sup>+</sup>
          c) Tính (BE)+
          d) Tính (CG)+
```

```
Giải:
a) Tính (D)+
       X0 = D
        1) X1 = DEG (áp dụng D\rightarrowEG)
       2) X2 = DEGH (áp dụng G \rightarrow H) (= Constant)
       Vậy (D)<sup>+</sup> = DEGH
b) Tính (DE) †
       X0 = DE
        1) X1 = DEG (áp dụng D\rightarrowEG)
       2) X2 = DEGH (áp dụng G\rightarrow H) (= Constant)
       Vây (DE)<sup>+</sup> = DEGH
c) Tính (BE)+
       X0 = BE
        1) X1 = BEC (áp dụng BE\rightarrowC)
       2) X2 = BECAG (áp dụng CE \rightarrow AG)
       3) X3 = BECAGD (áp dụng BC\rightarrowD)
       4) X4 = BECAGDH (áp dụng G\rightarrow H) (= Constant)
       Vậy (BE)<sup>+</sup> = ABCDEGH
d) Tính (CG)⁺
       X0 = CG
        1) X1 = CGA (áp dụng C\rightarrow A)
       2) X2 = CGABD (áp dung CG→BD)
       3) X3 = CGABDH (áp dụng G\rightarrow H)
       4) X4 = CGABDHE (áp dụng D\rightarrowEG) (= Constant)
       Vậy (CG)<sup>+</sup> = ABCDEGH
Bài tập 2: Cho lược đồ quan hệ R = (U, F)
U = \{A,B,C,D,E,G\}
F = \{C \rightarrow G, BG \rightarrow CD, AEG \rightarrow BC, CG \rightarrow AE, B \rightarrow CG\}
       a) Tính C<sup>+</sup>
       b) Tính (B)<sup>+</sup>
       c) Tính (AEG)+
Giải:
a) Tính C <sup>+</sup>
       X0 = C
        1) X1 = CG (áp dụng C \rightarrow G)
       2) X2 = CGAE (áp dụng CG→AE)
       3) X3 = CGAEB (áp dụng AEG\rightarrowBC)
       4) X4 = CGAEBD (áp dụng BG→CD) (= Constant)
       Vậy (C)<sup>+</sup> = ABCDEG
b) Tính (B)+
       X0 = B
        1) X1 = BCG (áp dụng B \rightarrow CG)
```

```
2) X2 = BCGD (áp dụng BG \rightarrow CD)
3) X3 = BCGDAE (áp dung CG→AE) (= Constant)
Vậy (B)⁺ = ABCDEG
```

c) Tính (AEG)+

X0 = AEG

1) X1 = AEGBC (áp dung AEG \rightarrow BC)

2) X2 = AEGBCD (áp dụng $BG \rightarrow CD$) (= Constant)

Vây (AEG)⁺ = ABCDEG

** Chú ý: Tương tư như bao đóng của tập thuộc tính, người ta cũng định nghĩa bao đóng của tập phụ thuộc hàm. Tuy nhiên việc tính bao đóng của tập phu thuộc hàm nói chung là phức tạp, nó thuộc loại bài toán NP - Khó. Hơn nữa việc tính bao đóng của tập phụ thuộc hàm ít được ứng dụng do vậy xin không đề cập trong tài liệu này.

Một ví dụ về tính bao đóng của tập phụ thuộc hàm.

Tính (BG \rightarrow CD)⁺ với R cho ở bài tấp 2.

 $X0 = BG \rightarrow CD$

 $X1 = (BG \rightarrow C, BG \rightarrow D)$ (Theo luất tách trong hệ tiên đề Amstrong)

 $X2 = (BG \rightarrow C, BG \rightarrow D, BG \rightarrow B, BG \rightarrow G)$ (Theo luật phản xạ)

 $X3 = (BG \rightarrow B, BG \rightarrow G, BG \rightarrow C, BG \rightarrow D, BG \rightarrow CG)$ (Luật hợp)

 $X4 = (BG \rightarrow B, BG \rightarrow G, BG \rightarrow C, BG \rightarrow D, BG \rightarrow CG, CG \rightarrow AE) \dots$

CHƯƠNG II TÌM PHỦ TỐI THIỀU CỦA TẬP PHU THUỘC HÀM

Với mỗi tập phụ thuộc hàm F đã cho, rất có thể có nhiều phụ thuộc hàm là dư thừa, tức là ta có thể suy dẫn ra các phụ thuộc hàm này thông qua tập phụ thuộc hàm còn lại trong F. Vấn đề đặt ra là phải làm sao thu gọn số phụ thuộc hàm F thành tối thiểu (gọi là G) để sao cho G vẫn tương đương với F.

Ví dụ về phụ thuộc hàm dư thừa:

 $F = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C, A \rightarrow C. \ d^2$ ây phụ thuộc hàm $A \rightarrow C$ là dư thừa bởi vì ta có thể dễ dàng có được phu thuộc hàm này thông qua A → B, B → C Như vây tập phu thuộc hàm tương đương với F là $G = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C\}$

Định nghĩa phụ thuộc hàm dư thừa:

Cho lược đồ R = {U, F}, một phụ thuộc hàm trong F có dạng $\alpha \rightarrow \beta$ được gọi là dư thừa nếu như bao đóng của α trong tập phụ thuộc hàm $F - \{\alpha \rightarrow \beta\}$ có chứa β. Tức là : $(\alpha)^+_{(F - \{\alpha \to \beta\})} \supset \beta$.

Đinh nghĩa phủ tương đương:

Một tập phu thuộc hàm G được gọi là tương đượng với tập phu thuộc hàm F của lược đồ R nếu như: F⁺ = G⁺. Khi đó ta nói F phủ G hay G phủ F.

Định nghĩa phủ tối thiểu:

Một phủ tối thiểu của tập phu thuộc hàm F là một tập phu thuộc hàm G, Trong

- ⁺ G tương đương với F (tức là G⁺ = F⁺)
- ⁺ Tất cả các phụ thuộc hàm trong G đều có dạng X → A Trong đó A là một thuộc tính.
- * Không thể làm cho G nhỏ hơn được nữa. (Tức là không thể xoá thêm bất kỳ phụ thuộc hàm nào trong G hay xoá đi bất kỳ một thuộc tính nào bên phía phải, phía trái của mỗi phu thuộc hàm mà G vẫn tương đương với F).

Lưu ý : Các phụ thuộc hàm hay các thuộc tính xoá được theo cách trên mà <u>vẫn đảm</u> bảo G tương đương với F thì ta gọi đó là phụ thuộc hàm hay thuộc tính dư thừa.

Phương pháp tìm phủ tối thiểu:

Bước 1: Tách mỗi phụ thuộc hàm trong F có dạng $X \rightarrow A_1A_2A_3...A_n$ thành các phu thuộc hàm mà vế phải (RH – Right Hand) chỉ có một thuộc tính:

> $X \rightarrow A_1$ $X \rightarrow A_2$ $X \rightarrow A_n$

Bước 2: Loại bỏ các thuộc tính dư thừa bên phía trái của mỗi phụ thuộc hàm.

Bước 3: Duyết từng phu thuộc hàm và kiểm tra xem có dư thừa không, nếu dư thừa thì thì xoá đi.

Lưu ý: Trình tư bước 2 và 3 là KHÔNG THỂ thay đổi !!!

Ở đây ta cần giải thích rõ thế nào thuộc tính dư thừa, phụ thuộc hàm dư thừa?

<u>Định nghĩa 1: Một phụ thuộc hàm có dạng $\alpha A \rightarrow \beta$, với A là một thuộc tính đơn</u> <u>Iể. Ta</u> nói A là thuộc tính dư thừa nếu có thể suy dẫn ra β từ α , Tức là $\alpha^{\dagger} \supseteq \beta$.

Ví du: Cho F = $\{AC \rightarrow B, C \rightarrow B, ABDE \rightarrow GH, A \rightarrow E, A \rightarrow D\}$

⁺ Xét phụ thuộc hàm AC → B:

Rỗ ràng thuộc tính A trong AC \rightarrow B là dư thừa vì C⁺ = (CB) \supset B.

- ⁺ Xét phụ thuộc hàm ABDE → GH
 - Thuôc tính A : Không dư thừa vì (BDE)⁺ = BDE không chứa GH
 - Thuộc tính B: Không dư thừa vì (ADE) + = ADE không chứa GH
 - Thuôc tính D: Dư thừa vì (ABE) + = ABDE có chứa ABDE

(Loai thuộc tính D khỏi phu thuộc hàm ABDE → GH ta được ABE → GH

- ⁺ Xét phu thuôc hàm ABE → GH
 - Thuôc tính E: Dư thừa vì (AB)⁺ = ABDE ⊃ ABE
- [†] Các thuộc tính trong các phụ thuộc hàm còn lại đều không dư thừa.

Cuối cùng ta được tập phụ thuộc hàm không có thuộc tính dự thừa gồm: $F = \{C \rightarrow B, AB \rightarrow GH, A \rightarrow E, A \rightarrow D\}$

Định nghĩa phu thuộc hàm dư thừa: Một phụ thuộc hàm có dạng $\alpha \rightarrow \beta$, được gọi là dư thừa nếu như xoá bỏ nó khỏi tập F thì ta vẫn có : $(\alpha)^+$ ⊃ β (tức là vẫn suy dẫn ra β từ α , mặc dù đã xoá bỏ phu thuộc hàm $\alpha \rightarrow \beta$ khỏi F).

Ví du: Cho F = $\{A \rightarrow B, B \rightarrow C, A \rightarrow C, B \rightarrow DE, A \rightarrow E, A \rightarrow D\}$

⁺ Kiểm tra xem A → B có dư thừa hay không bằng cách : Thử loại phụ thuộc hàm này khỏi F sau đó tính A^+ , Nếu $A^+ \supset B$ thì nó là dư thừa, trái lai là không dư thừa.

Sau khi loại A \rightarrow B ta có F = {B \rightarrow C, A \rightarrow C, B \rightarrow DE, A \rightarrow E, A \rightarrow D} Rỗ ràng $A^+ = \{AED\}$ nên $B \notin A^+$, chứng tỏ $A \rightarrow B$ là không dự thừa. Vậy phụ thuộc hàm này không thể loại khỏi F. F vẫn là: $\{A \rightarrow B, B \rightarrow C, A \rightarrow C, B \rightarrow DE, A \rightarrow E, A \rightarrow D\}$

- ⁺ Kiểm tra B → C có dư thừa?
- Loai B \rightarrow C khỏi F, ta có F = {A \rightarrow B, A \rightarrow C, B \rightarrow DE, A \rightarrow E, A \rightarrow D}
- B⁺ = {BDE} không chứa C, chứng tỏ B→C là không dư thừa. F vẫn là: $\{A \rightarrow B, B \rightarrow C, A \rightarrow C, B \rightarrow DE, A \rightarrow E, A \rightarrow D\}$
- ⁺ Kiểm tra A →C có dư thừa?
- Loại A \rightarrow C khỏi F ta được F = {A \rightarrow B, B \rightarrow C, B \rightarrow DE, A \rightarrow E, A \rightarrow D}
- A⁺ = {ABCDE} có chứa C, chứng tỏ A→C là dư thừa

- \rightarrow F bây giờ là: F = {A \rightarrow B, B \rightarrow C, B \rightarrow DE, A \rightarrow E, A \rightarrow D}
- ⁺ Kiểm tra B→DE có dư thừa?
- Loại B \rightarrow DE khỏi F, ta được F = {A \rightarrow B, B \rightarrow C, A \rightarrow E, A \rightarrow D}
- B⁺ = {BC} không chứa DE, chứng tỏ B→DE không dư thừa
- \rightarrow F vẫn là $\{A \rightarrow B, B \rightarrow C, B \rightarrow DE, A \rightarrow E, A \rightarrow D\}$
- ⁺ Kiểm tra A →E có dư thừa ?
- Loai A \rightarrow E khỏi F, ta được F = {A \rightarrow B, B \rightarrow C, B \rightarrow DE, A \rightarrow D}
- A+ = {ABCDE} chứa E, chứng tổ phụ thuộc hàm này dư thừa
- \rightarrow F bây giờ là: $\{A \rightarrow B, B \rightarrow C, B \rightarrow DE, A \rightarrow D\}$
- ⁺ Kiểm tra A →D có dư thừa ?
- Loại A \rightarrow D khỏi F, ta được F = {A \rightarrow B, B \rightarrow C, B \rightarrow DE}
- A⁺ = {ABCDE} chứa D, chứng tỏ phu thuộc hàm A→D là dư thừa.
- → F bây giờ là $\{A \rightarrow B, B \rightarrow C, B \rightarrow DE\}$.

Duyêt lai các phu thuộc hàm ta thấy không có phu thuộc hàm nào bị loại thêm nữa (Tức là F = Const). Do vậy tập phụ thuộc hàm cuối cùng sau khi loại các phu thuôc dư thừa là:

$$F = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C, B \rightarrow DE\}$$

Với phương pháp loại bỏ thuộc tính và phụ thuộc hàm dư thừa đã đề cập ở trên, sau đây ta lấy ví dụ thực hiện việc tìm phủ tối thiểu của tập phụ thuộc hàm F.

Bài tập áp dụng

Ví du 2: Tìm phủ tối thiếu của tâp phu thuộc hàm T sau đây : $T = \{ABH \rightarrow CK, A \rightarrow D, C \rightarrow E, BGH \rightarrow F, F \rightarrow AD, E \rightarrow F, BH \rightarrow E\}$

- Bước 1: Chuyển vế phải của mỗi phu thuộc hàm thành các thuộc tính đơn lẻ. ta được:
 - ABH \rightarrow C
 - ABH \rightarrow K
 - $-A \rightarrow D$
 - BGH \rightarrow F
 - $-F \rightarrow A$
 - $-F \rightarrow D$
 - $-E \rightarrow F$
 - $-BH \rightarrow E$
- Bước 2: Loại bỏ các thuộc tính dư thừa bên phía trái của mỗi phụ thuộc hàm (Sử dung phương pháp loại giống như ví du 1).
- ⁺ Xét phu thuôc hàm ABH→C
 - A dư thừa vì (BH)⁺ = {BHEFDAKC} có chứa C.
 - B Không dư thừa vì (AH)⁺ = {AHD} không chứa C
 - H không dư thừa vì (AB)⁺ = {ABD} không chứa C

→ Kết quả sau lần thứ nhất:

$$T = \{BH \rightarrow C, ABH \rightarrow K, A \rightarrow D, BGH \rightarrow F, F \rightarrow A, F \rightarrow D, E \rightarrow F, BH \rightarrow E\}$$

[†] Tương tự: A dư thừa trong ABH→K vì (BH)[†] = {BHCEFDAK} chứa K và G dư thừa trong BGH→F vì (BH)+ = {BHEFDAKC} có chứa F.

→ Kết quả cuối cùng:

$$T = \{BH \rightarrow C, BH \rightarrow K, A \rightarrow D, BH \rightarrow F, F \rightarrow A, F \rightarrow D, E \rightarrow F, BH \rightarrow E\}$$

Đển đây ta không thể loại thêm được thuộc tính nào nữa.

- Bước 3: Loại bỏ các phụ thuộc hàm dư thừa Hiện tại $T = \{BH \rightarrow C, BH \rightarrow K, A \rightarrow D, BH \rightarrow F, F \rightarrow A, F \rightarrow D, E \rightarrow F, BH \rightarrow E\}$
- ⁺ Thử loại BH → C, Ta có (BH)⁺ = {BHFADEK} không chứa C => không dư thừa.
- ⁺ Thử loại BH→K, Ta có (BH)⁺ = {BHCFADE} không chứa K => không dư thừa.
- ⁺ Thử loại A→ D, Ta có (A)⁺ = {A} không chứa D => không dư thừa.
- ⁺ Thử loại BH→ F, Ta có (BH)⁺ = {BHCKEFAD} có chứa F => luật này dư thừa, loại ra khỏi T, ta được: $T = \{BH \rightarrow C, BH \rightarrow K, A \rightarrow D, F \rightarrow A, F \rightarrow D, F \rightarrow A, F \rightarrow D, F \rightarrow A, F \rightarrow D, F \rightarrow B, F \rightarrow$ $E \rightarrow F, BH \rightarrow E$
- ⁺ Thử loại F→ A, Ta có F⁺ = {FD} không chứa A => không dư thừa
- ⁺ Thử loại F→ D, ta có F⁺ = {FAD} có chứa D nên luật này dư thừa. Loại khỏi T ta $\overline{\text{d}}$ to $\overline{\text{d}}$
- ⁺ Thử loại E→F, ta có E⁺ = {E} không chứa F => Không dư thừa.
- ⁺ Thử loại BH→E, ta có (BH)⁺ = {BHCK} không chứa E nên không dư thừa.

Đến đây ta đã thử xong tất cả các phu thuộc hàm trong lược đồ. Kết quả cuối cùng ta có phủ tối thiểu $T = \{BH \rightarrow C, BH \rightarrow K, A \rightarrow D, F \rightarrow A, E \rightarrow F, BH \rightarrow E\}$.

Ví du 2: Tìm phủ tối thiểu của lược đồ cho dưới đây:

R = <U, F>, Với:

 $U = \{ABCDEGH\}$

 $\mathbf{F} = \{A \rightarrow BC, BE \rightarrow G, E \rightarrow D, D \rightarrow G, A \rightarrow B, AG \rightarrow BC\}$

Bước 1 Tách vế phải thành 1 thuộc tính:

- A→B
- A→C
- BE→G
- E→D
- D→G
- A→B

- AG→B
- AG→C

Bước 2 Xoá thuộc tính dư thừa

B du thùa trong BE \rightarrow G. Vì (E)⁺ = {DEG} chứa G

G dư thừa trong AG \rightarrow B. Vì (A)⁺ = {ABC} chứa B

G dư thừa trong AG \rightarrow C. Vì (A)⁺ = {ABC} chứa C

Bước 3 Xoá phu thuộc hàm dư thừa:

A→B dư thừa. Vì nếu xoá khỏi F, ta vẫn có (A)⁺ = {ABC} Chứa B

 $A \rightarrow C$ dư thừa. Vì nếu xoá khỏi F, ta vẫn có $(A)^+$ = {ABC} Chứa C

A→B dư thừa. Vì nếu xoá khỏi F, ta vẫn có (A)⁺ = {ABC} Chứa B

E→G dư thừa. Vì nếu xoá khỏi F, ta vẫn có (E)⁺ = {DEG} Chứa G

Phủ tối thiểu của F là:

- 1) A→B
- 2) A→C
- 3) D→G
- 4) E→D

Ví du 3: Tìm phủ tối thiểu của lược đồ cho dưới đây:

R = <U, F>

 $\mathbf{U} = (ABCDEGHIJ)$

 $\mathbf{F} = \{A \rightarrow BDE, DE \rightarrow G, H \rightarrow J, J \rightarrow HI, E \rightarrow DG, BC \rightarrow GH, HG \rightarrow J, E \rightarrow G\}$

Bước 1 Tách vế phi thành 1 thuộc tính:

- A→B
- A→D
- A→E
- DE→G
- H→J
- J→H
- J→l
- E→D
- E→G
- BC→G
- BC→H
- HG→J
- E→G

Bước 2 Xoá thuộc tính dư thừa

D dư thừa trong DE \rightarrow G. Vì (E) $^+$ = {DEG} chứa G

G dư thừa trong HG \rightarrow J. Vì (H)⁺ = {HIJ} chứa J

Bước 3 Xoá phu thuộc hàm dư thừa:

A→D dư thừa. Vì nếu xoá khỏi F, ta vẫn có (A)⁺ = {ABDEG} Chứa D

E→G dư thừa. Vì nếu xoá khỏi F, ta vẫn có (E)⁺ = {DEG} Chứa G

H→J dư thừa. Vì nếu xoá khỏi F, ta vẫn có (H)⁺ = {HIJ} Chứa J

E→G dư thừa. Vì nếu xoá khỏi F, ta vẫn có (E) $^+$ = {DEG} Chứa G

Phủ tối thiểu của F là:

- A→B
- BC→H
- A→E
- $BC \rightarrow G$
- H→J
- J→H
- J→I
- E→D
- \blacksquare E \rightarrow G

CHƯƠNG III TÌM KHOÁ TỐI THIỀU CỦA LƯỢC ĐỒ QUAN HÊ

1. Đinh nghĩa khoá tối thiểu:

Cho lược đồ R = <U,F>, trong đó U là tập thuộc tính, F là tập phu thuộc hàm. K được gọi là khoá tối thiểu của R nếu như số thuộc tính trong K là ít nhất nhưng vẫn thoả mãn K⁺=U.

2. Phát biểu bài toán tìm khoá tối thiểu:

Cho lược đồ quan hệ R = <U. F> Hãy tìm một khoá (tối thiểu) của quan hệ R.

3. Thuật toán tìm khoá tối thiểu (Lưu ý, từ nay nếu không có sư nhằm lẫn thì ta gọi tắt khoá tối thiểu là Khoá).

*** Chi tiết cài đặt xin xem trong phần phu luc.

Bài tập áp dung

Ví du 1:

Cho lược đồ R = <U, F>: $U = \{ABCDE\}$

 $F = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C, B \rightarrow DE, A \rightarrow E, A \rightarrow D\}$

Hãy tìm một khoá tối thiếu K của lược đồ R?

Hướng dẫn:

Bước 1: Đặt

T = {AB} (T là tập các thuộc tính xuất hiện phía trái)

P = {BCDE} (P là tập các thuộc tính xuất hiện phía phải)

 $K = U \setminus P = \{A\}$

Bước 2: Tính thử K⁺

Ta có K^{+} = {ABCDE}

Vì K⁺ = U, nên K = {A} là môt khoá của R.

Ví du 2: Cho lược đồ quan hệ R = <U, F>, Trong đó :

 $U = \{ABCDE\}$

 $F = \{AB \rightarrow DE, E \rightarrow AD, D \rightarrow C\}$

Hãy tìm một khoá tối thiểu K của lưược đồ R

<u>Hướng dẫn :</u>

Bước 1: Đặt

 $T = \{ABED\}$

 $P = \{DEAC\}$

K = U P = B

Bước 2: Tính thử K⁺

Ta có $K^+ = \{B\} \neq U$, nên tiếp tục bước 3

Bước 3 : Tính $K = K \cup (T \cap P)$

Ta có K = K \cup (T \cap P) = {ABDE}

Bước 4 : Thử xoá từng thuộc tính trong $T \cap P = \{AED\}$ khỏi K

Thử loại bỏ {A} khỏi K, Ta có:

K = {BED} và K⁺ = {BEDAC} vẫn bằng U, nên ta loại được A

Thử loại bỏ {E} khỏi K, Ta có:

 $K = \{BD\} \text{ và } K^{+} = \{BDC\}$

Do $K^{+} \neq U$ nên không loại được {E}. K vẫn là {BDE}

Thử loai bỏ (D) khỏi K, Ta có:

 $K = \{BE\} \text{ và } K^+ = \{BEADC\} = U.$

Đến đây ta đã thử hết. Vậy khoá tối thiểu tìm được là : K = {BE}

<u>Ví du 3</u>

Cho lược đồ quan hệ R = <U, F>, Trong đó :

 $U = \{ABCDEG\}$

 $F = \{AB \rightarrow C, C \rightarrow A, BC \rightarrow D, ACD \rightarrow B, D \rightarrow EG, BE \rightarrow C, CG \rightarrow BD, CG$ CE→AG}

Hãy tìm một khoá tối thiểu K của lược đồ R.

<u>Hướng dẫn :</u>

Bước 1: Đặt

- $T = \{ABCDEG\}$
- P = {ABCDEG} (P là tập các thuộc tính xuất hiện phía phải)
- K = U\P = {}

Bước 2: Tính thử K⁺

Ta có $K^+ = \{\} \neq U$, nên tiếp tục bước 3

Bước 3 : Tính $K = K \cup (T \cap P)$

Ta có K = $K \cup (T \cap P)$ = {ABCDEG}

Bước 4 : Thử xoá từng thuộc tính trong $T \cap P = \{ABCDEG\}$ khỏi K

Thử loại bỏ {A} khỏi K, Ta có:

K = {BCDEG} và K⁺ = {BCDEGA} vẫn bằng U, nên ta loại được A

Thử loai bỏ {B} khỏi K, Ta có:

K = {CDEG} và K⁺ = {CDEGAB} vẫn bằng U, nên ta loại được B

Thử loại bỏ {C} khỏi K, Ta có:

 $K = \{DEG\} \text{ và } K^+ = \{DEG\}$

Do K⁺ ≠ U nên không loại được {C}. K vẫn là {DEGC}

Thử loại bỏ {D} khỏi K, Ta có:

K = {EGC} và K⁺ = {EGCABD} vẫn bằng U, nên ta loại được D

Thử loai bỏ {E} khỏi K, Ta có:

K = {GC} và K⁺ = {GCABDE} vẫn bằng U, nên ta loại được E

Thử loai bỏ {G} khỏi K, Ta có:

 $K = \{C\} \text{ và } K^{+} = \{CA\}$

Do $K^+ = \neq U$ nên không loại được $\{G\}$. K vẫn là $\{CG\} \rightarrow D$ ã thử hết!

Đến đây ta đã thử hết. Vậy khoá tối thiểu tìm được là : K = {CG}

Ví du 4

Cho lược đồ quan hệ R = <U, F>, Trong đó:

U = {ABCDEGH}

 $F = \{A \rightarrow C, AB \rightarrow C, C \rightarrow DG, CD \rightarrow G, EC \rightarrow ABEG, C, H \rightarrow C\}$

Hãy tìm một khoá tối thiểu K của lược đồ R

<u>Hướng dẫn :</u>

Bước 1: Đặt

 $T = \{ABCDEH\}$

P = {ABCDEG}

 $K = U \setminus P = \{H\}$

Bước 2: Tính thử K⁺

Ta có K^+ = {HCDG} \neq U, nên tiếp tục bước 3

Burớc 3 : Tính $K = K \cup (T \cap P)$

Ta có K = $K \cup (T \cap P)$ = {HABCDE}

Bước 4 : Thử xoá từng thuộc tính trong T∩ P= {ABCDE} khỏi K

Thử loai bỏ {A} khỏi K, Ta có:

 $K = \{HBCDE\} \text{ và } K^{+} = \{HBCDEGA\}$

Do K⁺ ≠ U nên không loại được {A}. K vẫn là {HBCDEA}

Thử loại bỏ {B} khỏi K, Ta có:

 $K = \{HCDEA\} \text{ và } K^{+} = \{HCDEAGB\}$

Do K⁺ ≠ U nên không loại được {B}. K vẫn là {HCDEAB}

Thử loại bỏ {C} khỏi K, Ta có:

 $K = \{HDEAB\} \text{ và } K^{\dagger} = \{HDEABCG\}$

Do K⁺ ≠ U nên không loại được {C}. K vẫn là {HDEABC}

Thử loại bỏ {D} khỏi K, Ta có: $K = \{HEABC\} \text{ và } K^+ = \{HEABCDG\}$ Do $K^+ \neq U$ nên không loại được {D}. K vẫn là {HEABCD}

Thử loại bỏ {E} khỏi K, Ta có: K = {HABCD} và K⁺ = {HABCDG} Do K⁺ ≠ U nên không loại được {E}. K vẫn là {HABCDE}.

Đến đây ta đã thử hết. Vậy khoá tối thiểu tìm được là : K = {HABCDE}

<u>Ví dụ 5:</u>

Cho lược đồ quan hệ R =
$$<$$
U, F $>$, Trong đó : U = {ABC}
F = {A \rightarrow B, B \rightarrow A, C \rightarrow B}

Hãy tìm một khoá tối thiểu K của lược đồ R

<u>Hướng dẫn :</u>

Bước 1: Đặt T = {ABC} P = {AB} K = U\P = {C}

Bước 2: Tính thử K^+ Ta có K^+ = {CBA} = U

Vì $K^+ = U$, nên $K = \{C\}$ là một khoá của R.