

# BÀI GIẢNG CƠ SỞ DỮ LIỆU

7. Mô hình quan hệ: Các khái niệm

Nguyễn Hải Châu

Khoa Công nghệ Thông tin Trường Đại học Công nghệ, ĐHQGHN

## Miền, lược đồ quan hệ

- Một miền D (hoặc miền giá trị) là một tập hợp các giá trị nguyên tố:
   mỗi giá trị trong miền là không thể phân chia được
- Để đặc tả một miền, người ta chỉ ra một tên, một kiểu dữ liệu và khuôn dạng dữ liệu, ví dụ:
  - Miền  $D_1$ : kiểu dữ liệu số nguyên có dấu 16 bit
  - Miền  $D_2$ : kiểu dữ liệu nhãn thời gian (timestamp: 2020-03-07 10:01:30)
  - Miền D<sub>3</sub>: kiểu dữ liệu chuỗi ký tự có độ dài nhỏ hơn 32
- Một **lược đồ quan hệ** R, ký hiệu là  $R(A_1, A_2, ..., A_n)$ , được tạo nên từ một tên R và một danh sách các thuộc tính  $A_1, A_2, ..., A_n$  với  $Dom(A_i)$  là miền giá trị của  $A_i$

### Quan hệ, cấp của quan hệ

- Một **quan hệ** (hoặc **trạng thái quan hệ**) của lược đồ quan hệ  $R(A_1, A_2, ..., A_n)$  được ký hiệu là r(R), là tập hợp  $r(R) = \{t_1, t_2, ..., t_m\}$ , trong đó mỗi  $t_i$  được gọi là một n-bộ:
  - Mỗi n-bộ  $\underline{t}=< v_1,v_2,\ldots,v_n>$  là một danh sách có thứ tự của n giá trị  $v_i,i=\overline{1,n}$ , trong đó mỗi  $v_i,\,1\leq i\leq n$ , là một phần tử của  $Dom(A_i)$  hoặc là một giá trị không xác định null
  - Giá trị thứ i của bộ t được ký hiệu là  $t[A_i]$ :  $t[A_i] = v_i$
  - Hai bộ t,s trong r(R) được định nghĩa là bằng nhau t=s khi và chỉ khi  $t[A_i]=s[A_i] \forall i=\overline{1,n}$
- Cấp (hoặc ngôi) của một quan hệ là số các thuộc tính của lược đồ quan hệ của nó
- ullet Cấp của lược đồ quan hệ R chúng ta đang xem xét là n

#### Ví dụ: Lược đồ quan hệ và quan hệ

- Lược đồ quan hệ CONGDAN(SoCMND, HoTen, NgaySinh, GioiTinh)
- Miền của các thuộc tính của lược đồ quan hệ CONGDAN:
  - Dom(SoCMND) = {Số tự nhiên có ít hơn 13 chữ số}
  - $Dom(HoTen) = \{Chuỗi ký tự độ dài nhỏ hơn 32\},$
  - Dom(NgaySinh) = Date và
  - $Dom(GioiTinh) = \{'Nam', 'N\tilde{u}'\}$
- Quan hệ  $r_1(CONGDAN)$  của lược đồ quan hệ CONGDAN:

SoCMND	HoTen	NgaySinh	GioiTinh
1	Đỗ Nam Trung	1990-06-07	Nam
2	Nguyễn Đông Anh	1991-02-10	Nam
3	Trần Thu Ngân	1995-10-17	Nữ
4	Hoàng Vũ	1980-01-01	Nam
5	Lê Quỳnh Chi	2000-10-10	Nữ

•  $t_1[SoCMND] = 1$ ,  $t_1[SoCMND, HoTen] = < 1$ , Đỗ Nam Trung >,  $t_3[HoTen, NgaySinh, GioiTinh] = <$  Trần Thu Ngân, 1995-10-17, Nữ >

### Siêu khóa và khóa của lược đồ quan hệ

- Một siêu khoá SK là một tập các thuộc tính của R thỏa mãn:
  - Không có hai bộ khác nhau trong một trạng thái r(R) có cùng một giá trị cho SK, hay nói cách khác:
  - $\forall t_i, t_j \in r(R), i \neq j; t_i \neq t_j \text{ thù } t_i[SK] \neq t_j[SK]$
- Một khóa K là một siêu khóa tối thiểu, nghĩa là nếu bỏ đi một tập con S bất kỳ của K, K sẽ không còn là siêu khóa nữa: K \ S không là siêu khóa ∀S ⊂ K

#### Ví dụ siêu khóa và khóa

Lược đồ quan hệ CONGDAN(SoCMND, HoTen, NgaySinh, GioiTinh):

- Siêu khóa:  $SK = \{SoCMND, HoTen, NgaySinh\}$
- Khóa:  $K = \{SoCMND\}$
- Chỉ ra khóa trong lược đồ quan hệ: CONGDAN(SoCMND, HoTen, NgaySinh, GioiTinh)
- Một lược đồ quan hệ có thể có nhiều siêu khóa và nhiều khóa

### Khóa ngoài của lược đồ quan hệ

- Một tập hợp thuộc tính  $FK_1$  trong lược đồ quan hệ  $R_1$  là một **khoá ngoài** của  $R_1$  tham chiếu đến lược đồ quan hệ  $R_2$  nếu nó thoả mãn các điều kiện sau:
  - ① Các thuộc tính trong  $FK_1$  có cùng miền giá trị với các thuộc tính của khoá chính  $PK_2$  trong  $R_2$ .
  - ② Giả sử  $t_1$  là một bộ bất kỳ của  $r_1(R_1)$ . Khi đó:
    - $t_1[FK_1]$  nhận giá trị null, hoặc
    - $\exists t_2 \in r_2(R_2): t_1[FK_1] = t_2[PK_2]$ . Khi đó ta nói bộ  $t_1$  tham chiếu đến bộ  $t_2$
- $R_1$  được gọi là lược đồ quan hệ tham chiếu và  $R_2$  được gọi là lược đồ quan hệ bị tham chiếu
- Tập  $FK_1$  được gọi là tập thuộc tính tham chiếu đến lược đồ quan hệ  $R_2$

### Ví dụ khóa ngoài: Lược đồ quan hệ

- Xét lược đồ quan hệ VATNUOI(Loai, MauLong, SoCMNDChu), trong đó miền của Loai và MauLong là chuỗi ký tự có độ dài nhỏ hơn 20, SoCMNDChu là tập số tự nhiên có ít hơn 13 chữ số
- SoCMND là khóa chính của lược đồ quan hệ CONGDAN
- SoCMNDChu là khóa ngoài của lược đồ quan hệ VATNUOI tham chiếu đến <u>SoCMND</u> là khóa chính của lược đồ quan hệ CONGDAN

VATNUOI(Loai, MauLong, SoCMNDChu)

CONGDAN(SoCMND, HoTen, NgaySinh, GioiTinh)

#### Ví dụ khóa ngoài: Trạng thái quan hệ

• Quan hệ  $r_1(CONGDAN)$  (bị tham chiếu):

SoCMND	HoTen	NgaySinh	GioiTinh
1	Đỗ Nam Trung	1990-06-07	Nam
2	Nguyễn Đông Anh	1991-02-10	Nam
3	Trần Thu Ngân	1995-10-17	Nữ
4	Hoàng Vũ	1980-01-01	Nam
5	Lê Quỳnh Chi	2000-10-10	Nữ

• Quan hệ  $r_2(VATNUOI)$  (tham chiếu):

Loai	MauLong	SoCMNDChu
Mèo	đen-trắng	1
Chó	Trắng	3
Chó	Vàng	null

#### Ví dụ khóa ngoài: Trạng thái quan hệ

SoCMND		NgaySinh	GioiTinh
1	Đỗ Nam Trung	1990-06-07	Nam
2	Nguyễn Đông Anh	1991-02-10	Nam
3	Trần Thu Ngân	1995-10-17	Nữ
4	Hoàng Vũ	1980-01-01	Nam
5	Lê Quỳnh Chi	2000-10-10	Nữ

Loai	MauLong	SoCMNDChu	Giải thích
	đen-trắng	1	Đỗ Nam Trung
Chó	Trắng	3	Trần Thu Ngân
Chó	Vàng	null	null
Mèo	Tam thể	10	Không đúng với định nghĩa khóa ngoài

#### Các ràng buộc quan hệ

- Các ràng buộc miền: Các ràng buộc miền chỉ ra rằng giá trị của mỗi thuộc tính A phải là một giá trị nguyên tố thuộc miền giá trị Dom(A)
- Ràng buộc khóa: Với hai bộ khác nhau bất kỳ  $t_1$  và  $t_2$  trong một trạng thái quan hệ r của R chúng ta có ràng buộc là  $t_1[SK] \neq t_2[SK]$
- Ràng buộc trên giá trị không xác định chỉ ra khi nào miền giá trị của một thuộc tính được phép chứa giá trị null

#### Cơ sở dữ liệu quan hệ và lược đồ cơ sở dữ liệu quan hệ

- Một **lược đồ cơ sở dữ liệu quan hệ** S là một tập hợp các lược đồ quan hệ  $S = \{R_1, R_2, \dots, R_n\}$  và một tập các ràng buộc toàn vẹn C
- Một trạng thái cơ sở dữ liệu quan hệ (hoặc một cơ sở dữ liệu quan hệ) DB(S) là một tập hợp các trạng thái quan hệ  $DB(S) = \{r_1, r_2, \ldots, r_n\}$  sao cho mỗi  $r_i$  là một trạng thái của  $R_i$  và sao cho các trạng thái quan hệ  $r_i$  thoả mãn các ràng buộc toàn vẹn chỉ ra trong C

#### Các ràng buộc toàn vẹn

Các ràng buộc toàn vẹn bao gồm:

- Ràng buộc toàn ven thực thể được phát biểu là: khoá chính phải luôn luôn có giá trị xác định, nghĩa là không được phép có giá trị null
- Ràng buộc toàn ven tham chiếu được phát biểu là: một bộ giá trị trong một quan hệ có tham chiếu đến một quan hệ khác phải tham chiếu đến một bộ giá trị tồn tại trong quan hệ đó, hoặc nhận các giá trị null

### Ví dụ lược đồ cơ sở dữ liệu quan hệ

#### Lược đồ cơ sở dữ liệu S:

- Tập các lược đồ quan hệ:  $S = \{CONGDAN(\underline{SoCMND}, HoTen, NgaySinh, GioiTinh), VATNUOI = (Loai, MauLong, SoCMNDChu)\}$
- Tập các ràng buộc toàn vẹn  $C = \{C_1, C_2\}$ :
  - Ràng buộc toàn vẹn thực thể  $C_1$ : thuộc tính <u>SoCMND</u> là khóa chính của *CONGDAN*, không được nhận giá trị *null*
  - Ràng buộc toàn vẹn tham chiếu C<sub>2</sub>: thuộc tính SoCMNDChu là khóa ngoài của VATNUOI tham chiếu đến khóa chính SoCMND của CONGDAN; các giá trị của thuộc tính SoCMNDChu phải tham chiếu đến một giá trị có trong SoCMND của quan hệ r<sub>1</sub>(CONGDAN) hoặc là null

#### Ví dụ cơ sở dữ liệu quan hệ 1

Cơ sở dữ liệu (hoặc trạng thái cơ sở dữ liệu)  $DB_1(S)$ :

Các trạng thái quan hệ:

SoCMND	HoTen	NgaySinh	GioiTinh
1	Đỗ Nam Trung	1990-06-07	Nam
2	Nguyễn Đông Anh	1991-02-10	Nam
3	Trần Thu Ngân	1995-10-17	Nữ
4	Hoàng Vũ	1980-01-01	Nam
5	Lê Quỳnh Chi	2000-10-10	Nữ

	_	SoCMNDChu
Mèo	đen-trắng	1
Chó	Trắng	3
Chó	Vàng	null

• Trạng thái  $DB_1(S)$  thỏa mãn các ràng buộc toàn vẹn thực thể  $C_1$  và ràng buộc toàn ven tham chiếu  $C_2$ 

#### Ví dụ cơ sở dữ liệu quan hệ 2

Cơ sở dữ liệu (hoặc trạng thái cơ sở dữ liệu)  $DB_2(S)$ :

Các trạng thái quan hệ:

SoCMND	HoTen	NgaySinh	GioiTinh
1	Đỗ Nam Trung	1990-06-07	Nam
2	Nguyễn Đông Anh	1991-02-10	Nam
3	Trần Thu Ngân	1995-10-17	Nữ
4	Hoàng Vũ	1980-01-01	Nam
5	Lê Quỳnh Chi	2000-10-10	Nữ

		SoCMNDChu
Mèo	đen-trắng	1
Chó	Trắng	3
Chó	Vàng	null
Mèo	Tam thể	<del>10</del>

• Trạng thái  $DB_2(S)$  thỏa mãn ràng buộc toàn vẹn thực thể  $C_1$ , nhưng không thỏa mãn ràng buộc toàn vẹn tham chiếu  $C_2$