



Chuẩn hóa cơ sở dữ liệu quan hệ

Phan Anh Phong, PhD. Email: phongpa@gmail.com Vinh University, 2019

Nội dung

- 1. Quá trình thiết kế một cơ sở dữ liệu
- 2. Phụ thuộc hàm và các quy tắc suy diễn
- 3. Các dạng chuẩn
- 4. Phép tách sơ đồ quan hệ
- 5. Chuẩn hóa sơ đồ quan hệ bằng phương pháp phân rã
- 6. Bài tập
- 7. Tóm lược chương

Nội dung

- 1. Quá trình thiết kế một cơ sở dữ liệu
- 2. Phụ thuộc hàm và các quy tắc suy diễn
- 3. Các dạng chuẩn
- 4. Phép tách sơ đồ quan hệ
- 5. Chuẩn hóa sơ đồ quan hệ bằng phương pháp phân rã
- 6. Bài tập
- 7. Tóm lược chương

Phan Anh Phong - Vinh University

Quá trình thiết kế một CSDL

- ☐ B1. Thu thập, phân tích các yêu cầu
 - Những thứ mà người sử dụng cần; Những gì mà cơ sở dữ liệu phải đáp ứng?
 - Học ở học phần Phân tích và thiết kế HTTT
- ☐ B2. Thiết kế CSDL quan niệm (chương 2)
 - Mô tả CSDL ở mức cao, có ngữ nghĩa; thường sử dụng mô hình ER/EER
- ☐ B3. Thiết kế CSDL liệu logic (chương 3)
 - Ánh xạ mô hình ER/EER sang mô hình quan hệ

Quá trình thiết kế một CSDL

- B4. Chuẩn hóa
 - Kiểm tra sự dư thừa và dị thường dữ liệu
 - Chương này tập trung vào Bước 4 chuẩn hóa các bảng
- □ B5. Thiết kế CSDL vật lý
 - Xem xét các khía cạnh về tối ưu, tổ chức files để tăng hiệu năng:
 - ☐ Liệt kê tất cả truy vấn cập nhật và tần suất tương ứng
 - ☐ Liệt kê tất cả các bảng, và tần suất truy nhập
 - □ Index, trigger...

Phan Anh Phong. - Vinh University

.

Thế nào là một cơ sở dữ liệu tốt?

Bài toán: Hãy thiết kế một cơ sở dữ liệu để quản lý các thông tin sau: Mỗi Sinh viên gồm các thuộc tính: *mã số, họ tên và quê quán.* Mỗi Học phần gồm các thuộc tính: *mã học phần, tên, số tín chỉ.* Mỗi Sinh viên sẽ có một điểm trung bình ứng với mỗi học phần

Xét 2 thiết kế CSDL sau:

Thiết kế 1: Gộp tất cả thuộc tính cần quản lý vào 1 bảng (Big Table) tblSV_Diem(MSSV, HT, Que, MSHP, TenHP, SoTC, DiemTB)

Thiết kế 2: Từ thiết kế 1 ta tách thành 3 bảng: tbISV(<u>MSSV</u>, HT, Que); tbIHP(<u>MSHP</u>, TenHP, SoTC); tbIDiem(<u>MSSV</u>, <u>MSHP</u>, DiemTB)

Thế nào là một cơ sở dữ liệu tốt?

- ☐ Bàn luân về tính "tốt" của 2 thiết kế cho bài toán trên
 - Tìm kiếm thông tin (SELECT ... FROM ... WHERE)
 - Thêm (INSERT INTO ... VALUES...
 - Sửa (UPDATE FROM ... WHERE
 - Xóa (DELETE FROM ... WHERE)
 - Yêu cầu: Trạng thái của CSDL luôn nhất quán

Bàn luận về thiết kế 1

☐ Thiết kế 1 (Big table)

MSSV	HT	Que	<u>MSHP</u>	TenHP	SoTC	DiemTB
123	Anh	NA	IT001	Database	3	8
345	Long	HT	EN05	English	2	4
345	Long	НТ	IT001	Database	3	9
123	Anh	NA	EN05	English	2	6

- Tìm kiếm: thuận lợi
- Thêm: khó khăn, thậm chí không đáp ứng
- Xóa: mất thông tin không mong muốn
- Sửa: có thể không nhất quán

Bàn luận về thiết kế 2

tblSV

MSSV	HT	Que
123	Anh	NA
345	Long	HT

tblHF

Ρ	<u>MSHP</u>	TenHP	SoTC
	IT001	Database	3
	EN05	English	2

tblDiem

<u>MSSV</u>	<u>MSH</u>	Diem
123	IT001	8
345	IT001	9
123	EN05	6
345	EN05	4

Tìm kiếm: nối 3 bảng

■ Thêm: đáp ứng

Xóa: đáp ứngSửa: nhất quán

Thế nào là một cơ sở dữ liệu tốt?

- □ Bản hiết kế 1 không tốt vì dư thừa dữ liệu dữ liệu bị lặp lại
- ☐ **Dư thừa dữ liệu** là mấu chốt cần giải quyết khi chuẩn hóa sơ đồ quan hệ:
 - Dư thừa về lưu trữ
 - Dị thường khi Insert
 - Dị thường khi Delete
 - Dị thường khi Update
- Xuất hiện 2 câu hỏi:
 - Cơ sở nào để phân tách 1 bảng thành nhiều bảng?
 - Những vấn đề nào sẽ xảy ra khi tách 1 bảng?

Nội dung

- 1. Quá trình thiết kế một cơ sở dữ liệu
- 2. Phụ thuộc hàm và các quy tắc suy diễn
- 3. Các dạng chuẩn
- 4. Phép tách sơ đồ quan hệ
- 5. Chuẩn hóa sơ đồ quan hệ bằng phương pháp phân rã
- 6. Bài tập
- 7. Tóm lược chương

Phan Anh Phong - Vinh University

Phụ thuộc hàm (FD)

• Lược đồ quan hệ R(U), $X \subseteq U$, $Y \subseteq U$. Tập thuộc tính Y được gọi là phụ thuộc hàm vào tập thuộc tính X, nếu với 2 bộ bất kỳ trong mỗi quan hệ $r \in R(U)$ nếu có cùng giá trị trên X thì chúng cũng có cùng giá trị trên Y. Ký hiệu: $X \to Y$

Ví dụ:

MSSV	HT	Que	MSHP	TenHP	SoTC	DiemTB
123	Anh	NA	IT001	Database	3	8
345	Long	HT	EN05	English	2	4
345	Long	HT	IT001	Database	3	9
123	Anh	NA	EN05	English	2	6

 $\mathsf{MSSV} \to \mathsf{HT}; \; \mathsf{MSSV} \to \mathsf{Que}; \; \mathsf{MSSV} \to \mathsf{HT}, \mathsf{Que}; \; \mathsf{MSHP} \to \mathsf{TenHP}, \; \mathsf{SoTC}$

Lưu ý: X /→ Y, X không xác định hàm Y; Ví dụ: TenHP /→ DiemTB

Hệ tiên đề Armstrong

X, Y, Z là tập các thuộc tính bất kỳ của quan hệ R

- Phản xạ: $(X \supseteq Y) \Rightarrow (X \rightarrow Y)$
- Tăng trưởng: $(X \rightarrow Y) \Rightarrow (XZ \rightarrow YZ)$
- Bắc cầu: $((X \rightarrow Y) \& (Y \rightarrow Z)) \Rightarrow (X \rightarrow Z)$

Định lý: Hệ tiên đề Amstrong là đúng và đầy đủ

- Nếu X → Y được suy diễn từ F nhờ vào Hệ tiên đề Armstrong thì X → Y đúng với mọi quan hệ trong R
- Và Hệ tiên đề này suy diễn được tất cả những phụ thuộc hàm như vậy.
- F* = F+ (F+ là bao đóng của tập phụ thuộc hàm F)

Phan Anh Phong – Vinh University

Các luật kéo theo từ Hệ tiên đề Armstrong

■ Luật tách:

$$(X \to YZ) \Rightarrow (X \to Y) \ \& \ (X \to Z)$$

Luật hợp:

$$((X \to Y) \& (X \to Z)) \Rightarrow (X \to YZ)$$

Luật tựa bắc cầu

$$((X \to Y)\&(WY \to Z)) \Rightarrow (WX \to Z).$$

Nội dung

- 1. Quá trình thiết kế một cơ sở dữ liệu
- 2. Phụ thuộc hàm và các quy tắc suy diễn
- 3. Các dạng chuẩn
- 4. Phép tách sơ đồ quan hệ
- 5. Chuẩn hóa sơ đồ quan hệ bằng phương pháp phân rã
- 6. Bài tập
- 7. Tóm lược chương

Phan Anh Phong - Vinh University

Các dạng chuẩn một sơ đồ quan hệ

- □ Dạng chuẩn 1 (1NF)
- □ Dạng chuẩn 2 (2NF)
- □ Dạng chuẩn 3 (3NF)
- □ Dạng chuẩn Boye-Code (BCNF)
- □ Dạng chuẩn 4, 5,6

Dạng chuẩn 1 (1NF- First Normal Form)

- Lược đồ quan hệ R 1NF nếu mỗi thuộc tính trong R đều là thuộc tính đơn, tức là R không có thuộc tính phức hợp và thuộc tính đa trị (giao mỗi hàng và mỗi cột nhiều hơn chỉ có 1 giá trị)
- Ví dụ: GiangVien(GV, Ten_HP, DiaDiem)

GV	Ten_HP	Dia_diem
Α	Database	414, 405
В	Al	408

Quan hệ không ở dạng chuẩn vì có thuộc tính đa trị

GV	Ten_HP	Dia_diem
Α	Database	414
Α	Database	405
В	Al	408

Quan hệ ở 1NF

Dạng chuẩn 1 (tiếp)

■ Ví dụ: GiangVien(<u>MaGV</u>, TenGV, DiaChi)

MaGV	TenGV	Dia_c	hi
Magv	rengv	Huyen	Tinh
1	Α	Х	Υ
2	В	W	Z

MaGV	TenGV	Huyen	Tinh
1	Α	Х	Υ
2	В	W	Z

Quan hệ trên không ở dạng chuẩn vì có thuộc tính phức hợp Dia chi Quan hệ ở 1NF

• GiangVien1NF(<u>MaGV</u>, TenGV, Huyen, Tinh)

Dạng chuẩn 2 (2NF- Second Normal Form)

- Một sơ đồ quan hệ R là 2NF nếu nó là 1NF và các thuộc tính không khoá đều phụ thuộc hàm toàn bộ vào khóa chính
- Phụ thuộc hàm toàn bộ: Cho sơ đồ quan hệ R=(U, F) với U là tập thuộc tính, F là tập các phụ thuộc hàm. X, Y ⊆ U. Y phụ thuộc hàm toàn bộ vào X nếu và chỉ nếu:
 - X→Y được suy dẫn từ F
 - Không có một tập con thực sự của X xác định hàm
 Y (Y không phụ thuộc hàm bộ phận vào X)

Phan Anh Phong - Vinh University

Dạng chuẩn 2

- Một sơ đồ quan hệ vi phạm 2NF nếu tồn tại một thuộc tính không khoá phụ thuộc hàm bộ phận vào khoá chính
- Mệnh đề: Nếu R(U) đã ở 1NF mà khóa chính chỉ có 1 thuộc tính thì R là 2 NF

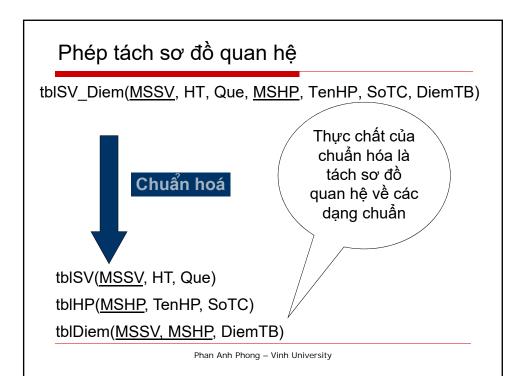
Dạng chuẩn 3 (3NF- Third Normal Form)

- Một sơ đồ quan hệ R là 3NF nếu nó là 2NF và các thuộc tính không khoá đều không phụ thuộc hàm bắc cầu vào khoá chính (các thuộc tính không phải là khóa chỉ phụ thuộc hàm duy nhất vào khóa chính)
- Phụ thuộc hàm bắc cầu: Sơ đồ quan hệ R=(U, F) với U là tập thuộc tính, F là tập các phụ thuộc hàm. X ⊆ U, A∈U. A phụ thuộc hàm bắc cầu vào X nếu tồn tại Y ⊆ U sao cho X→Y∈ F⁺ và Y→A ∈ F⁺ suy ra Y→X ∈ F⁺ Ngược lại, A không phụ thuộc hàm bắc cầu vào X

Phan Anh Phong - Vinh University

Nôi dung

- 1. Quá trình thiết kế một cơ sở dữ liệu
- 2. Phụ thuộc hàm và các quy tắc suy diễn
- 3. Các dạng chuẩn
- 4. Phép tách sơ đồ quan hệ
- 5. Chuẩn hóa sơ đồ quan hệ bằng phương pháp phân rã
- 6. Bài tập
- 7. Tóm lược chương



Phép tách sơ đồ quan hệ

- □ Phép tách
 - Tách sơ đồ quan hệ về 3NF/BCNF
 - Yêu cầu phép tách đảm bảo cả hai tiêu chuẩn:
 - ☐ TC1. Bảo toàn thông tin (không tổn thất)
 - ☐ TC2. Bảo toàn tập phụ thuộc hàm
 - ☐ Tuy nhiên, TC2 có thể khuyết thiếu
- ☐ Các kỹ thuật chuẩn hóa
 - Phân rã (phân tích) dần dần: chưa chuẩn → 1NF → 2NF → 3NF
 - Tách sơ đồ quan hệ dựa vào phủ tối tiểu (tự học)

Phép tách sơ đồ quan hệ

■ LĐQH R = (U, F)

Quan hệ ban đầu phải đợc xây dựng từ các quan hệ sau khi tách

■ Bảo toàn thông tin (không mất thông tin – không tổn thất) Đây là yêu cầu bắt buộc

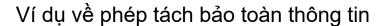
Các ràng buộc dữ liệu trên các quan hệ sau khi tách vẫn bảo toàn

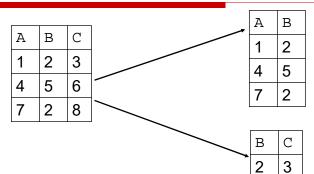
■ Bảo toàn tập phụ thuộc hàm

Phan Anh Phong - Vinh University

Phép tách sơ đồ quan hệ

- Cho R(U) là LĐQH, một tập các LĐQH $\{R_1(U_1),...,R_n(U_n)\}$ đợc gọi là một phép tách của U nếu: $U_1 \cup U_2 \cup ... \cup U_n = U$
- Phép tách không mất thông tin Cho $\{R_1(U_1),...,R_n(U_n)\}$ là 1 phép tách của R(U); r là quan hệ bất kỳ trên R(U); Ký hiệu $P_i = \prod_{U_i}(r)$ với i = 1..n $\{R_1(U_1),...,R_n(U_n)\}$ được gọi là phép tách không mất thông tin nếu $r = P_1 * P_2 * * P_n$
- Phép tách bảo toàn tập phụ thuộc hàm $\{R_1(U_1),...,R_n(U_n)\}$ là 1 phép tách của R(U,F) đợc gọi là phép tách bảo toàn tập phụ thuộc hàm $F\Leftrightarrow (\prod_{U_1}(F)\cup...\cup\prod_{U_n}(F))^+=F^+$





☐ Phép tách này có bảo toàn thông tin?

5

2

6

8

Phép tách đôi bảo toàn thông tin

Dịnh lý: Cho sơ đồ quan hệ R có tập phụ thuộc hàm là F và ρ = {R₁, R₂} là một phép tách đôi của R không mất thông tin đối với F khi và chỉ khi thỏa 1 trong 2 điều kiện sau:

$$R_1 \cap R_2 \rightarrow R_1 - R_2$$

hoặc

$$R_1 \cap R_2 \rightarrow R_2 - R_1$$

28

Ví dụ về phép tách đôi bảo toàn thông tin

MSSV	НТ	Que	MSHP	TenHP	SoTC	DiemTB
123	Anh	NA	IT001	Database	3	8
345	Long	НТ	EN05	English	2	4
345	Long	HT	IT001	Database	3	9
123	Anh	NA	EN05	English	2	6

Điều gì sẽ xảy ra nếu ta phân tách quan hệ đã cho thành Qh1(MSSV, HT, Que) và Qh2(MSHP, TenHP, SoTC, DiemTb)?

Giải pháp khắc phục?

29

Nội dung

- 1. Quá trình thiết kế một cơ sở dữ liệu
- 2. Phụ thuộc hàm và các quy tắc suy diễn
- 3. Các dạng chuẩn
- 4. Phép tách sơ đồ quan hệ
- 5. Chuẩn hóa sơ đồ quan hệ bằng phương pháp phân rã
- 6. Bài tập
- 7. Tóm lược chương

Chuẩn hóa bằng phân rã (phân tích)

- ☐ Chuẩn hóa bằng phân rã:
 - Thực hiện chuẩn hoá dần dần theo các bước 1NF → 2NF → 3NF
 - Kỹ thuật chuẩn hóa bằng phân ra thường được ứng dụng cho các bài toán mang tính thực tiễn. Kỹ thuật này đảm bảo phép tách không mất thông tin và các lược đồ sẽ ở 3NF

Các bước chuẩn hóa về 3NF

- ☐ B1. Thu thập các thuộc tính
- ☐ B2. Loại các thuộc tính suy dẫn
- ☐ B3. Phân tích và xác định tập phụ thuộc hàm dựa vào hiểu biết thực tiễn
- ☐ B4. Tìm khóa chính cho quan hệ
- □ B5. Phân tách từng mức : từ tập thuộc tính chưa chuẩn hóa →1NF → 2NF → 3NF

Chuẩn hóa bằng phân rã (tiếp)

- ☐ Chuẩn hóa về 1NF: Loại các thuộc tính suy dẫn và Tách các thuộc tính lặp:
 - Loại các thuộc tính suy dẫn ra khỏi sơ đồ quan hệ
 - Chọn 1 khóa chính cho quan hệ ban đầu
 - Tạo 1 quan hệ mới bằng cách sao chép (copy) khóa chính từ quan hệ ban đầu và chuyển (move) các thuộc tính lặp vào quan hệ mới, sau đó chọn một khoá cho quan hệ này

Chuẩn hóa bằng phân rã (tiếp)

- ☐ Chuẩn hóa từ 1NF về 2NF: Loại bỏ các phụ thuộc hàm bộ phận vào khóa chính
 - Chuyển các thuộc tính phụ thuộc và sao chép các thuộc tính bộ phận của khóa chính để tạo thành quan hệ mới
 - Chọn khóa chính cho quan hệ mới
 - Các thuộc tính còn lại của quan hệ ban đầu tạo thành một quan hệ với khoá chính đã có.

Chuẩn hóa bằng phân rã (tiếp)

- □ Đưa 2NF về 3NF: Loại bỏ các phụ thuộc hàm bắc cầu vào khoá chính
 - Chuyển các thuộc tính ở phụ thuộc hàm bắc cầu có cùng về trái ở quan hệ gốc thành 1 quan hệ mới, xác định khóa cho quan hệ này.
 - Sao chép khóa từ quan hệ mới về quan hệ cũ, kết hợp với các thuộc tính còn lại trong quan hệ cũ tạo thành 1 quan hệ với khóa cũ (khóa của quan hệ gốc)

	HÓ	A ĐƠN BÁN HÀ	NG		Mẫu số: 02GTTT3/001 Ký hiệu: AB/13P
		Liên 1: Luu			Ky hiệu: AB/13P Số: 0000001
	Naž	ythángnà	im 20		36: 0000001
	*184	ytitangne	un 20		
	bán hàng: CŌNG TY TNHH A thuế: 010023400				
	hue: 010023400 : 45 phố X, quận Y, thành phố E	ra area			
Số tải l	thoànthann pho E	ia Noi			
	ioai:				
	người mua hàng				
Tên đơn	n vi				
Địa chi		Số tài kho	oàn		
Hình th	ức thanh toán: MST:				
STT		Đơn vị tính		Đơn giá	Thành tiền
1	2	3	4	5	6=4x5
000					
	iền bán hàng hóa, dịch vụ: viết bằng chữ:				
30 tien	viet bang cho				
				_	
	Người mua hàng				Người bán hàng
	(Ký, ghi rõ họ, tên)			(Ký, đó	ng dấu, ghi rõ họ, tên)
	(Cân kiêm tr	a, đối chiếu khi lậj	o, giao, nhận	hoá đơn)	

Ví dụ về chuẩn hóa bằng phân rã

- ☐ Cho HÓA ĐƠN gồm các thuộc tính:
 - Các thuộc tính đơn:
 - ☐ SốHóaĐơn; SH_NCC;Tên_NCC;Địa chỉ_NCC; Ngày_mua_hàng;
 - Các thuộc tính lặp:
 - ☐ Mã MH; Mô tả MH; Đơn vị tính; Đơn giá; Số lượng;
 - Các thuộc tính tính toán (suy dẫn)
 - ☐ Thành tiền; Tổng công; Thuế; Chiết khấu, ...
 - ☐ Loại các thuộc tính này ra khỏi sơ đồ quan hệ

Ví dụ về chuẩn hóa bằng phân rã (tiếp)

- ☐ Các phụ thuộc hàm:
 - SH_NCC → {Tên_NCC, Địa chỉ_NCC}
 - Mã MH →{Mô tả MH, Đơn vị tính, Đơn giá}
 - SốHóaĐơn → {SH_NCC, Tên_NCC, Địa chỉ _NCC, Ngày_Mua_hàng...} – tất cả thuộc tính trong hóa đơn
 - {SốHóaĐơn, Mã_MH} →{Mô_tả_MH, Đơn vị tính, Đơn giá, Số lượng}

Các thuộc tính	1NF	2NF	3NF
<u>SốHóaĐơn</u>	<u>SốHóaĐơn</u>	<u>SốHóaĐơn</u>	SốHóaĐơn 🗼
SH-NCC	SH-NCC	SH-NCC	SH-NCC
Tên -NCC	Tên-NCC	Tên -NCC	Ngày-Mua Hàng
Địa chỉ - NCC	Địa chỉ - NCC	Địa chỉ - NCC	
Ngày-MuaHàng	Ngày-MuaHàng	Ngày-MuaHàng	SH-NCC
MãMH			Tên -NCC
Mô tả MH			Địa chỉ - NCC
Đơn vị tính	M - 4	- (-1
Đơn giá	[™] <u>SốHóaĐơn</u>	<u>SốHóaĐơn</u>	<u>SốHóaĐơn</u>
Số lượng	<u>MãMH</u>	MãMH	<u>MãMH</u>
	Mô tả MH	/ Số lượng	Số lượng
	Đơn vị tính	Mar Mal	NA = NAL
	Đơn giá —	<u>Mã MH</u>	Mã MH
	Số lượng	Mô tả MH	Mô tả MH
		Đơn vị tính	Đơn vị tính
		Đơn giá	Đơn giá

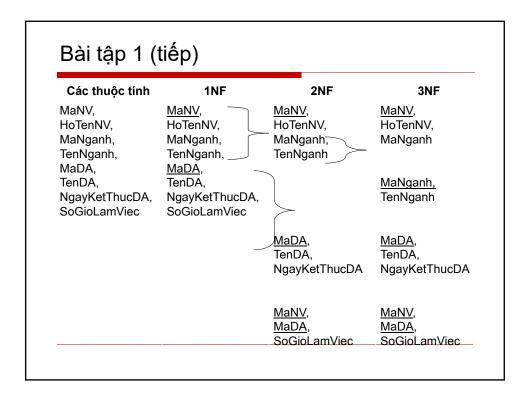
Bài tập 1

☐ Cho sơ đồ quan hệ:

Nhân_viên(MaNV, HoTenNV, MaNganh,TenNganh, MaDA,TenDA,NgayKetThucDA, SoGioLamViec) đã ở 1NF và các phụ thuộc hàm sau:

- MaNV → HoTenNV, MaNganh, TenNganh;
- MaDA → TenDA, NgayKetThucDA;
- MaNganh → TenNganh

Hãy sử dụng phương pháp phân rã chuẩn hóa sơ đồ quan hệ đã cho về dạng chuẩn 3, giải thích chi tiết các bước



Bài tập 2

Cho quan hệ SV_HP_Diem như sau:

MSSV	HTSV	MaLop	TenLop	MSHP	TenHP	SoTC	DiemTB
124	Giáp	54K	CNTT	206	Cơ sở dữ liệu	3	8
204	Át	54B	KHMT	202	Triết học	2	7
204	Át	54B	KHMT	206	Cơ sở dữ liệu	3	9
124	Giáp	54K	CNTT	202	Triết học	2	8

- Quan sát vào dữ liệu ở bảng trên và hiểu biết thực tế hãy liệt kê tập phụ thuộc hàm
- ☐ Xác định khóa chính cho quan hệ SV_HP_Diem
- □ Sử dụng phương pháp phân tách chuẩn hóa quan hệ trên về 3NF
- ☐ Chọn kiểu dữ liệu phù hợp và viết lệnh tạo các bảng theo thứ tự hợp lý, chú ý khóa chính, khóa ngoài
- ☐ Vẽ sơ đồ liên kết giữa các bảng

Các thuộc tính	1NF	2NF	3NF
ЛаSV,	<u>MaSV</u> , ─	MaSV,	MaSV,
łoTenSV,	HoTenSV,	HoTenSV,	HoTenSV,
//alop, -enLop	MaLop TenLop	MaLop TenLop	MaLop
лаНР,	MaHP,		<u>MaLop,</u>
enHP,	TenHP,		TenLop
SoTC,	SoTC, —	<u>MaSV,</u>	
DiemTB	DiemTB	<u>MaHP,</u>	MaSV,
		DiemTB	MaHP,
			DiemTB
		MaHP,	MaHP
		TenHP,	TenHP,
		SoTC,	SoTC

Về nhà

Top 10 Database Design Tools to Build Complex Data Models

- •#1) Visual Paradigm ERD **Tools**.
- •#2) dModelAid.
- •#3) Vertabelo.
- •#4) Lucidchart.
- •#5) SQL Server **Database** Modeler. •#6) DeZign for **Databases**. •#7) Erwin Data Modeler.

- •#8) Aqua Data Studio ER Modeler.

